(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平10-200583

(43)公開日 平成10年(1998) 7月31日

(51) Int.Cl.6		識別記号	FΙ		
H04L	12/66		H04L	11/20	В
	12/46			11/00	310C
	12/28				

審査請求 未請求 請求項の数20 OL (全 44 頁)

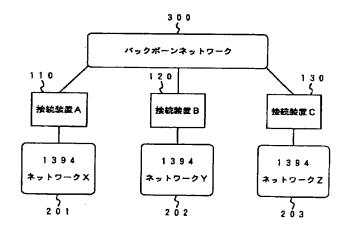
		THANK	不耐水 耐水头(V数20 OL (主 41 页)
(21)出願番号	特願平9-2372	(71)出顧人	000003078
(a.a.) . (株式会社東芝
(22)出顧日	平成9年(1997)1月9日		神奈川県川崎市幸区堀川町72番地
		(72)発明者	高畠 由彰
	,		神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株
			式会社東芝研究開発センター内
		(72)発明者	斉藤 健
			神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株
			式会社東芝研究開発センター内
		(72)発明者	橋本 幹生
		(12/36914)	
			神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株
			式会社東芝研究開発センター内
		(74)代理人	弁理士 鈴江 武彦 (外6名)

(54)【発明の名称】 ネットワーク接続装置

(57)【要約】

【課題】異なるネットワーク間を接続して(例えば1394ネットワーク間を接続、2つの1394ネットワークをその他のネットワークを介しての接続)それぞれのネットワークに接続された端末間でのデータ転送が容易に行えるネットワーク接続装置を提供する。

【解決手段】第1のネットワーク201のトポロジーを認識して第1のトポロジー情報を作成し、この第1のトポロジー情報を作成し、この第1のトポロジー情報と第3のネットワーク203のトポロジー情報を第2のネットワークのトポロジー情報と第3のネットワークのトポロジー情報と第3のネットワークのトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を作成し、第1のネットワーク201のトポロジーを認識する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 第1のネットワークと第2のネットワークを接続するネットワーク接続装置において、

前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第1のトポロジー情報を作成する第1の自動構成認識手段と、前記第2のネットワークのトポロジーを認識して第2のトポロジー情報を作成する第2の自動構成認識手段と、前記第1のトポロジー情報と前記第2のトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、

このトポロジー情報記憶手段に記憶された前記第1および第2のトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を作成するトポロジー情報作成手段と、

を具備したことを特徴とするネットワーク接続装置。

【請求項2】 第1のネットワークと第2のネットワークを接続するネットワーク接続装置において、

前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第1のトポロジー情報を作成する第1の自動構成認識手段と、前記第2のネットワークのトポロジーを認識して第2のトポロジー情報を作成する第2の自動構成認識手段と、前記第1のトポロジー情報と前記第2のトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、

このトポロジー情報記憶手段に記憶された前記第1および第2のトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を作成するトポロジー情報作成手段と、

このトポロジー情報作成手段によって作成された新たなトポロジー情報に基づき前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第3のトポロジー情報を作成する第3の自動構成認識手段と、

前記トポロジー情報作成手段によって作成された新たなトポロジー情報に基づき前記第2のネットワークのトポロジーを認識して第4のトポロジー情報を作成する第4の自動構成認識手段と、

を具備したことを特徴とするネットワーク接続装置。

【請求項3】 第1のネットワークと第2のネットワークを接続するネットワーク接続装置において、

前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第1のトポロジー情報を作成する第1の自動構成認識手段と、前記第2のネットワークのトポロジーを認識して第2の 40トポロジー情報を作成する第2の自動構成認識手段と、前記第1のトポロジー情報と前記第2のトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を作成する第1のトポロジー情報作成手段と、

この第1のトポロジー情報作成手段で作成された新たなトポロジー情報に基づき前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第3のトポロジー情報を作成する第3の自動構成認識手段と、

前記第1のトポロジー情報作成手段で作成された新たな トポロジー情報に基づき前記第2のネットワークのトポ 50 2

ロジーを認識して第4のトポロジー情報を作成する第4 の自動構成認識手段と、

前記第1および第2のトポロジー情報とともに、前記第3のトポロジー情報と前記第4のトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、

このトポロジー情報記憶手段に記憶された第3および第4のトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を作成する第2のトポロジー情報作成手段と、

10 を具備したことを特徴とするネットワーク接続装置。

【請求項4】 前記第1および第2のネットワークはI EEE1394-1995を用いていることを特徴とする請求項1~3のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項5】 前記第3のトポロジー情報に含まれる前記第1および第2のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレスと、前記第4のトポロジー情報に含まれる前記第1および第2のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレスの間の対応関係を記憶するアドレス変換テーブルと、

このアドレス変換テーブルを参照して、前記第1のネットワークから受けとったパケットの宛先端末アドレスまたは送信元端末アドレスの少なくとも一方を書き換える第1のアドレス変換手段と、

前記アドレス変換テーブルを参照して、前記第2のネットワークから受けとったパケットの宛先端末アドレスまたは送信元端末アドレスの少なくとも一方を書き換える第2のアドレス変換手段と、

を具備したことを特徴とする請求項3記載のネットワー 30 ク接続装置。

【請求項6】 第1のネットワークを第2のネットワークを介して第3のネットワークに接続するネットワーク 接続装置において、

前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第1の トポロジー情報を作成する自動構成認識手段と、

前記第1のトポロジー情報と前記第3のネットワークの トポロジー情報を前記第2のネットワークを介して交換 するトポロジー情報交換手段と、

前記第1のトポロジー情報と前記トポロジー情報交換手 段で受けとった前記第3のネットワークのトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、

このトポロジー情報記憶手段で記憶された前記第1のトポロジー情報と前記第3のネットワークのトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を 作成するトポロジー情報作成手段と、

を具備したことを特徴とするネットワーク接続装置。

【請求項7】 第1のネットワークを第2のネットワークを介して第3のネットワークに接続するネットワーク 接続装置において、

50 前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第1の

; as

トポロジー情報を作成する第1の自動構成認識手段と、 前記第1のトポロジー情報と前記第3のネットワークの トポロジー情報を前記第2のネットワークを介して交換 するトポロジー情報交換手段と、

前記第1のトポロジー情報と前記トポロジー情報交換手段で受けとった前記第3のネットワークのトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、

このトポロジー情報記憶手段で記憶された前記第1のトポロジー情報と前記第3のネットワークのトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を作成するトポロジー情報作成手段と、

このトポロジー情報作成手段で新たに作成されたトポロジー情報に基づき前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第2のトポロジー情報を作成する第2の自動構成認識手段と、

を具備したことを特徴とするネットワーク接続装置。

【請求項8】 第1のネットワークを第2のネットワークを介して第3のネットワークに接続するネットワーク接続装置において、

前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第1の 20トポロジー情報を作成する第1の自動構成認識手段と、前記第1のトポロジー情報と前記第3のネットワークのトポロジー情報を前記第2のネットワークを介して交換する第1のトポロジー情報交換手段と、

前記第1のトポロジー情報と前記第1のトポロジー情報 交換手段で受けとった前記第3のネットワークのトポロ ジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー 情報を作成する第1のトポロジー情報作成手段と、

この第1のトポロジー情報作成手段で新たに作成されたトポロジー情報に基づき前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第2のトポロジー情報を作成する第2の自動構成認識手段と、

前記第2のトポロジー情報と前記第3のネットワークのトポロジー情報を前記第2のネットワークを介して交換する第2のトポロジー情報交換手段と、

前記第2のトポロジー情報と前記第2のトポロジー情報 交換手段で受けとった前記第3のネットワークのトポロ ジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、

このトポロジー情報記憶手段で記憶された前記第2のトロポジー情報と前記第3のネットワークのトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトロポジー情報を作成する第2のトポロジー情報作成手段と、

を具備したことを特徴とするネットワーク接続装置。

・【請求項9】 前記第1のネットワークはIEEE13 94-1995を用いていることを特徴とする請求項6 ~8のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項10】 前記第1のネットワークと前記第3のネットワークには同じデータリンクレイヤ方式を用い、前記第2のネットワークには、前記第1のネットワークと前記第3のネットワークで用いたデータリンクレイヤ 50

4

方式とは異なるデータリンクレイヤ方式を用いていることを特徴とする請求項6~8のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項11】 前記第1のネットワークはIEEE1394-1995を用い、前記トポロジー情報作成手段は、前記第2および第3のネットワークに属する端末を全てIEEE1394プロトコルにおける子端末と認識してトポロジー情報を作成することを特徴とする請求項6~8のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項12】 前記第1のネットワークはIEEE1394-1995を用い、前記トポロジー情報作成手段は、前記第1のネットワークに属する端末がIEEE1394プロトコルにおけるルート端末になるように認識してトポロジー情報を作成することを特徴とする請求項6~8のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項13】 前記第1のトポロジー情報に含まれる前記第1のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレスと、前記第3のネットワークのトポロジー情報に含まれる前記第3のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレスと、前記第2のトポロジー情報に含まれる前記第1および第3のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレスとの間の対応関係を記憶するアドレス変換テーブルと、

このアドレス変換テーブルを参照して、前記第1のネットワークから受けとったパケットの宛先端末アドレスおよび送信元端末アドレスのうちの少なくとも一方を書き換える第1のアドレス変換手段と、

前記アドレス変換テーブルを参照して、前記第2のネットワークから受けとったパケットの宛先端末アドレスおよび送信元端末アドレスのうちの少なくとも一方を書き換える第2のアドレス変換手段と、

前記アドレス変換テーブルを参照して、前記第1のネットワークから受けとったパケットを前記第2のネットワークに送出するパケットにカプセル化する第1のパケット変換手段と、

前記アドレス変換テーブルを参照して、前記第2のネットワークから受けとったパケットから前記第1のネットワークに送出するパケットを抽出する第2のパケット変換手段と、

を具備したことを特徴とする請求項8記載のネットワーク接続装置。

【請求項14】 前記第2のトポロジー情報に含まれる前記第1および第3のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレスと、前記第3のネットワークのトポロジー情報に含まれる前記第1および前記第3のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレスの間の対応関係を記憶するアドレス交換テーブルと、

このアドレス変換テーブルを参照して、前記第1のネットワークから受けとったパケットの宛先端末アドレスおよび送信元端末アドレスのうちの少なくとも一方を費き

換える第1のアドレス変換手段と、

前記アドレス変換テーブルを参照して、前記第2のネットワークから受けとったパケットの宛先端末アドレスおよび送信元端末アドレスのうちの少なくとも一方を書き換える第2のアドレス変換手段と、

前記アドレス変換テーブルを参照して、前記第1のネットワークから受けとったパケットを前記第2のネットワークに送出するパケットにカプセル化する第1のパケット変換手段と、

前記アドレス変換テーブルを参照して、前記第2のネットワークから受けとったパケットから前記第1のネットワークに送出するパケットを抽出する第2のパケット変換手段と、

を具備したことを特徴とする請求項8記載のネットワーク接続装置。

【請求項15】 前記第1のネットワーク内の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段、および、前記第2のネットワーク内の通信リソースを獲得する第2のリソース獲得手段うちの少なくとも1つを具備したことを特徴とする請求項1~3および6~7のいずれか1つ 20に記載のネットワーク接続装置。

【請求項16】 前記第2のネットワーク内の端末から送られてきたパケットに記述されている要求情報をもとに前記第1のネットワーク内の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段、および、前記第1のネットワーク内の端末から送られてきたパケットに記述されている要求情報をもとに前記第2のネットワーク内の通信リソースを獲得する第2のリソース獲得手段うちの少なくとも1つを具備したことを特徴とする請求項1~3および6~7のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項17】 前記第1のネットワーク内の端末から送られてきたパケットに記述されている要求情報をもとに前記第2のネットワーク内の通信リソースを獲得するリソース獲得手段を具備し、

前記第1のネットワーク内の端末から送られてきたパケットがIEC1883プロトコルに従ったパケットであり、かつ、前記第1のネットワーク以外のネットワーク内の端末へのデータ送信または受信要求であったとき、前記IEC1883プロトコルに従ったパケットに記述されている要求情報をもとに、前記リソース獲得手段を起動することを特徴とする請求項1~3および6~7のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項18】 前記第1のネットワーク内の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段と、

この第1のリソース獲得手段によって獲得した前記第1のネットワーク内の通信リソースを用いてデータの送信または受信を行なうように、IEC1883プロトコルに従って前記第1のネットワーク内の端末に対して要求を送出するデータ送受信要求送出手段と、

6

を具備したことを特徴とする請求項1~3および6~7 のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項19】 前記第1のネットワーク内の第1の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段と、

前記第2のネットワーク内の第2の通信リソースを獲得 する第2のリソース獲得手段と、

前記第1の通信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記第2の通信リソースの対応関係、および、前記第1の通信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記第2のネットワーク内の端末アドレスの対応関係のうちの少なくとも一方の対応関係を記憶する第1のコネクション対応記憶手段と、

前記第2の通信リソースと前記第2の通信リソースを使用する前記第1の通信リソースの対応関係、および、前記第2の通信リソースと前記第2の通信リソースを使用する前記第1のネットワーク内の端末アドレスの対応関係のうちの少なくとも一方の対応関係を記憶する第2のコネクション対応記憶手段と、

を具備したことを特徴とする請求項1~3および6~7 のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【請求項20】 前記第1のネットワーク内の第1の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段と、

前記第2のネットワーク内の第2の通信リソースを獲得する第2のリソース獲得手段と、

前記第1の通信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記第2の通信リソースの対応関係、および、前記第1の通信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記第2のネットワーク内の端末アドレスの対応関係のうちの少なくとも一方の対応関係を記憶する第1のコネクション対応記憶手段と、

前記第2の通信リソースと前記第2の通信リソースを使用する前記第1の通信リソースの対応関係、および、前記第2の通信リソースと前記第2の通信リソースを使用する前記第1のネットワーク内の端末アドレスの対応関係のうちの少なくとも一方の対応関係を記憶する第2のコネクション対応記憶手段と、

前記第1のネットワークから受信したパケットに記述されている送信元端末アドレスまたはコネクション番号を基に前記第1のコネクション対応記憶手段から第1の通信リソースを検索して、その検索された第1の通信リソースに対応する前記第2のネットワーク内の端末アドレスまたはコネクションに前記受信パケットを転送する第1のパケット転送手段と、

前記第2のネットワークから受信したパケットに記述されている送信元端末アドレスまたはコネクション番号を基に前記第2のコネクション対応記憶手段から第2の通信リソースを検索して、その検索された第2の通信リソースに対応する前記第1のネットワーク内の端末アドレスまたはコネクションに前記受信パケットを転送する第2パケット転送手段と、

を具備したことを特徴とする請求項1~3および6~7 のいずれか1つに記載のネットワーク接続装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、遠隔に離れて相互接続されたネットワーク間でデータ転送を行なうための、各ネットワーク間を接続する相互接続装置および接続方式に関し、特に、IEEE1394委員会において標準化がすすめられている1394ネットワークを相互接続するための相互接続装置および接続方式に関する。【0002】

【従来の技術】近年のネットワーク技術の進歩にともない、公衆網や企業内LANなどのプライベート網を高速化し、さらに、それらの異なるネットワーク同士を相互に接続して通信を行なう、いわゆるインターネット技術が広く用いられるようになってきている。このようなネットワーク化の動きは家庭にも及びつつあり、特にパソコンを購入したユーザーは、そのパソコンをインターネットに接続し、ネットワークを介して外部の他のユーザーとの間での通信を行なうようになってきた。

【0003】また、家庭内におけるネットワークという 観点は従来からあり、特に、ホームセキュリティーをタ ーゲットとしたホームネットワークとして、CEBus やLONなどの標準規格が既に提案されている。さら に、AV (Audio Visual) 機器間を接続し ているアナログAVケーブル(通常、白、赤、黄のケー プルが使用される) も、一種のホームネットワークとし て捉えることができる。このように、従来の家庭におい ても潜在的にネットワーク化の要求が存在するものと思 われるが、現状を見ると、AV機器間を接続するための AVケーブル以外はほとんど普及しておらず、家庭内で のネットワーク化は全く進んでいないと言うことができ る。これは、従来のAVケーブルはアナログ信号を用い てデータ転送を行っていたため、他のホームネットワー クやパソコンとの接続ができないという問題や、従来の 例えば、CEBusやLONなどのホームネットワーク は狭帯域データの転送しかできなかったなどの問題によ るものである。さらに、従来のホームネットワークから は家庭外のネットワークへの接続ができなかったので、 家庭内のネットワーク化による充分なメリットをユーザ ーが享受できなかったことが、普及を妨げる大きな要因 となっていたものと思われる。

【0004】このような問題点に対し、近年、パソコンのSCSIの次世代バージョンとして、IEEEにおいて検討が進められていた1394というインタフェース仕様が脚光を浴びるようになってきている。この1394インタフェースでは、複数の端末をデージーチェインもしくはスター型に接続し、100Mbpsを越える広帯域のデータを転送することができるようになっている。また、その最も大きな特徴として、同一のケーブル50

8

上においてアシンクロナス(Asynchronous:非同期転送)データとアイソクロナス(Isochronous)データの双方を伝送することが可能となっている点があげられる。このため、もともとSCSIの次世代バージョンとして検討が始まっていた1394をAV機器間を接続するケーブルとして使用しようとの動きが活発になってきた。これは、従来AV機器間で転送される画像情報や音声情報などの大容量のデータをアナログ伝送によって転送していたものを、1394のアイソクロナスデータ転送機能を用いて、デジタル信号によって転送し、これまでのAV機器間の接続だけでなく、パソコンなどのデジタル機器とも接続可能とすることを目的としたものである。

【0005】このような動きの中で、マイクロソフト社が次世代のWindowsマシーンにおいて、1394インタフェースをサポートすることを表明し、一躍、パソコン端末とAV端末を接続するインタフェースとして1394が注目されるようになってきている。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】この1394インタフェースによって、従来の家庭内のネットワークの問題点であったアナログ伝送方式や狭帯域通信などの問題点は解消されるものの、家庭外とのネットワーク接続という問題点は残されたままとなっている。すなわち、1394プロトコルでしか通信ができない端末は、各1394ネットワーク間に1394ではない異なる種類のネットワークが存在すると、それらの1394ネットワーク間での通信が行なえなくなる。

【0007】この家庭外とのネットワーク接続においては、現在、インターネットを用いた外部接続方式が中心となっている。インターネットは、データリンクレイヤの種別や伝送レートの違いなどを意識することなく、異なるネットワークに接続した端末との間で通信が行なえるという特徴を持っており、近年、急速に利用者が増加するとともに、その提供サービスの高度化が進んできている。

【0008】しかし、インターネットを利用するためには、その利用端末がIPアドレスなどのインターネット下レスを取得しなければならないとともに、そのネットプロトコルを実行する機能も実装しなければならなければならなければならなければならなければならなければなられてない。また、インターネットにおけるルーター機能が必要になり、一般家庭のユーザーが利用ネットでは非常に高価な機能が必要になる。特に、家庭内が中心になる事が予想されるので、パソコンを中心として発展してきたインターネット技術をそのままAV機器の接続に用いることは多くの問題を発生させることになる。

0 【0009】そこで、本発明は、上記問題点に鑑み、異

なるネットワーク間を接続して (例えば1394ネット ワーク間を接続、2つの1394ネットワークをその他 のネットワークを介しての接続)それぞれのネットワー クに接続された端末間でのデータ転送が容易に行えるネ ットワーク接続装置を提供することを目的とする。すな わち、例えば、遠隔にはなれた1394ネットワーク間 で、各々のネットワークが保持しているトポロジー情報 を交換し、お互いを1つの1394ネットワークである かのようにエミュレートすることで、1394プロトコ ルでしか通信が行なえない端末でも他のネットワークを 介しても通信が行なえるネットワーク接続装置を提供す ることを目的とする。なお、本発明のネットワーク接続 装置は、例えば、家庭内のネットワーク間を接続する場 合、家庭内のネットワークを家庭外のネットワークと接 続する場合、家庭内のネットワークを家庭外のネットワ ークを介して相互接続する場合などに用いることができ る。

[0010]

【課題を解決するための手段】

(1) 請求項1~5

本発明のネットワーク接続装置(請求項1)は、第1の ネットワークと第2のネットワークを接続するネットワ ーク接続装置において、前記第1のネットワークのトポ ロジーを認識して第1のトポロジー情報を作成する第1 の自動構成認識手段と、前記第2のネットワークのトポ ロジーを認識して第2のトポロジー情報を作成する第2 の自動構成認識手段と、前記第1のトポロジー情報と前 記第2のトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶 手段と、このトポロジー情報記憶手段に記憶された前記 第1および第2のトポロジー情報に基づき、これらを共 有する新たなトポロジー情報を作成するトポロジー情報 作成手段と、を具備することにより、前記第1および第 2のネットワークが各々独立に動作している場合におい ても、お互いのトポロジー情報を共有するようになるの で、前記第1および第2のネットワークが各々独立に動 作したままでも、ネットワークを接続した環境で通信を 行なうことができるようになる。

【0011】また、本発明のネットワーク接続装置(請求項2)は、さらに、前記トポロジー情報作成手段によって作成された新たなトポロジー情報に基づき前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第3のトポロジー情報を作成する第3の自動構成認識手段と、前記トポロジー情報に基づき前記第2のネットワークのトポロジーを認識して第4のトポロジー情報を作成する第4の自動構成認識手段と、を具備することにより、第3および第4の自動構成認識手段で作成したトポロジー情報を、前記第1および第2のネットワーク内の各端末に通知することができるようになる。

【0012】また、本発明のネットワーク接続装置(請

10

求項3)は、さらに、前記第1および第2のトポロジー情報とともに、前記第3のトポロジー情報と前記第4のトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、このトポロジー情報記憶手段に記憶された第3および第4のトポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロジー情報を作成する第2のトポロジー情報を作成する第2のトポロジー情報を作成された第3および第2の計算が表現である。 動構成認識手段によって新たに作成された第3および第2のネットワークの間で交換することによって、お互いのネットワークで認識しているトポロジー情報をも考慮したネットワーク接続機能が提供できることになる。

【0013】(2)請求項6~12

本発明のネットワーク接続装置(請求項6)は、第1の ネットワークを第2のネットワークを介して第3のネッ トワークに接続するネットワーク接続装置において、前 記第1のネットワークのトポロジーを認識して第1のト ポロジー情報を作成する自動構成認識手段と、前記第1 のトポロジー情報と前記第3のネットワークのトポロジ ー情報を前記第2のネットワークを介して交換するトポ ロジー情報交換手段と、前記第1のトポロジー情報と前 記トポロジー情報交換手段で受けとった前記第3のネッ トワークのトポロジー情報を記憶するトポロジー情報記 憶手段と、このトポロジー情報記憶手段で記憶された前 記第1のトポロジー情報と前記第3のネットワークのト ポロジー情報に基づき、これらを共有する新たなトポロ ジー情報を作成するトポロジー情報作成手段と、を具備 することにより、前記第1および第3のネットワーク が、前記第2のネットワークを介して直接接続しておら ず、各々のネットワークが独立に動作している場合にお いても、お互いのトポロジー情報を共有できるので、前 記第1および第3のネットワークが、各々独立に動作し たままでもネットワークを接続した環境で通信を行なう ことができるようになる。

【0014】ここで、前記トポロジー情報交換手段において、前記第1のトポロジー情報と前記第3のネットワークのトポロジー情報を前記第2のネットワークを介して交換する際、前記第2のネットワークを介して前記第3のネットワークとの間にコネクションを設定するコネクション設定機能や、前記第2のネットワークへのブロードキャスト機能などを用いることによって、前記第1および第3のネットワークのトポロジー情報の交換機能が提供できることになる。

【0015】また、本発明のネットワーク接続装置(請求項7)は、さらに、前記トポロジー情報作成手段で新たに作成されたトポロジー情報に基づき前記第1のネットワークのトポロジーを認識して第2のトポロジー情報を作成する第2の自動構成認識手段と、を具備することにより、前記第1および第3のネットワーク毎の自動構成認識手段によって作成されたトポロジー情報を用い

て、各々のネットワークにおけるトポロジー認識処理を 実行することにより、特に、第1のネットワークにおい て、前記第2の自動構成認識手段で作成した第2のトポ ロジー情報を前記第1のネットワーク内の各端末に通知 することができるようになる。

【0016】また、本発明のネットワーク接続装置 (請 求項8)は、さらに、前記第2のトポロジー情報と前記 第3のネットワークのトポロジー情報を前記第2のネッ トワークを介して交換する第2のトポロジー情報交換手 段と、前記第2のトポロジー情報と前記第2のトポロジ ー情報交換手段で受けとった前記第3のネットワークの トポロジー情報を記憶するトポロジー情報記憶手段と、 このトポロジー情報記憶手段で記憶された前記第2のト ロポジー情報と前記第3のネットワークのトポロジー情 報に基づき、これらを共有する新たなトロポジー情報を 作成する第2のトポロジー情報作成手段と、を具備する ことにより、トポロジー情報作成機能によって新たに作 成された前記第1および第3のネットワークのトポロジ ー情報を、再度、前記第1および第3のネットワークの 間で交換することによって、お互いのネットワークで認 識しているトポロジー情報をも考慮したネットワーク接 続機能が提供できることになる。

【0017】また、本発明のネットワーク接続装置(請求項9)によれば、前記第1および第3のネットワークとしてIEEE1394委員会で規定された、IEEE1394-1995ネットワークを用いることによって、前記第1および第3のネットワーク間でのデータ通信と共に、いわゆるリアルタイムデータの通信も行なうことができるようになり、異なるネットワークを介したマルチメディア通信が実現できるようになる。

【0018】・ (請求項12)前記第1のネットワークはIEEE1394-1995を用い、前記トポロジー情報作成手段は、前記第1のネットワークのトポロジー情報を作成する際に、前記第2または第3のネットワークに属する端末の1EEE1394プロトコルにおけるCapability情報を適当なCapability情報に変換してトポロジー情報を作成することを特徴とする

・ 前記第1のネットワークのトポロジー情報を、前記第2のネットワークへのプロードキャスト機能を用いて前記第3のネットワークに通知するトポロジー情報交換手段を具備する。

【0019】・ 前記第1のネットワークのトポロジー情報を、前記第2のネットワーク内のあらかじめ確保された通信リソースを用いて前記第3のネットワークに通知するトポロジー情報交換手段を具備する。

【0020】・ 前記第2のネットワークを介して2つ以上のネットワークを接続する際に、前記第2のネットワークによって接続されている複数のネットワークのトポロジー情報を受信/記憶するトポロジー情報を信/記 50

12

憶手段と、前記第2のネットワークに接続されているネットワークからの要求にしたがって、前記トポロジー受信/記憶手段に記憶している各ネットワークのトポロジー情報を通知するトポロジー情報通知手段と、を具備する。

【0021】(3)請求項13~20

本発明のネットワーク接続装置(請求項13、請求項1 4)は、前記第1のトポロジー情報に含まれる前記第1 のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレス と、前記第3のネットワークのトポロジー情報に含まれ る前記第3のネットワーク内の端末に割り当てられた端 末アドレスと、前記第2のトポロジー情報に含まれる前 記第1および第3のネットワーク内の端末に割り当てら れた端末アドレスとの間の対応関係を記憶するアドレス 変換テーブル、あるいは、前記第2のトポロジー情報に 含まれる前記第1および第3のネットワーク内の端末に 割り当てられた端末アドレスと、前記第3のネットワー クのトポロジー情報に含まれる前記第1および前記第3 のネットワーク内の端末に割り当てられた端末アドレス の間の対応関係を記憶するアドレス交換テーブルを具備 し、このアドレス変換テーブルを参照して、前記第1の ネットワークから受けとったパケットの宛先端末アドレ スおよび送信元端末アドレスのうちの少なくとも一方を **書き換える第1のアドレス変換手段と、前記アドレス変** 換テーブルを参照して、前記第2のネットワークから受 けとったパケットの宛先端末アドレスおよび送信元端末 アドレスのうちの少なくとも一方を書き換える第2のア ドレス変換手段と、前記アドレス変換テーブルを参照し - て、前記第1のネットワークから受けとったパケットを 30 前記第2のネットワークに送出するパケットにカプセル 化する第1のパケット変換手段と、前記アドレス変換テ ーブルを参照して、前記第2のネットワークから受けと ったパケットから前記第1のネットワークに送出するパ ケットを抽出する第2のパケット変換手段と、を具備す ることにより、前記トポロジー情報記憶手段には、前記 第1のネットワーク内の端末が認識しているトポロジー 情報と前記第3のネットワーク内の端末が記憶している トポロジー情報の間の対応関係が記憶され、前記アドレ ス変換テーブルには、前記第1のネットワーク内に設定 したリアルタイムデータ転送のためのチャネルあるいは コネクションと、前記第2のネットワーク内に設定した チャネルあるいはコネクションとの対応関係が記憶され ているので、これらを参照して、前記第1のネットワー クから送られてきたパケットの送信元端末アドレスや宛 先端末アドレスを前記第3のネットワークにおける端末 アドレスに変換することができるようになる。また、前 記第1のネットワーク内の適当なチャネルから送られて きたリアルタイムデータを、そのチャネル番号を読みだ けで前記第2のネットワーク内のどのコネクションに転 送すれば良いかを知ることができるようになるので、画

. "

13

像データのようなリアルタイムデータも、前記第2のネットワークを介しても前記第3のネットワークとの間で 転送することができるようになる。

【0022】具体的には、

・(請求項15) 前記第1のネットワーク内の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段、および、前記第2のネットワーク内の通信リソースを獲得する第2のリソース獲得手段うちの少なくとも1つを具備している。

【0023】・(請求項16) 前記第2のネットワーク内の端末から送られてきたパケットに記述されている要求情報をもとに前記第1のネットワーク内の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段、および、前記第1のネットワーク内の端末から送られてきたパケットに記述されている要求情報をもとに前記第2のネットワーク内の通信リソースを獲得する第2のリソース獲得手段うちの少なくとも1つを具備している。

【0024】・(請求項17) 前記第1のネットワーク内の端末から送られてきたパケットに記述されている要求情報をもとに前記第2のネットワーク内の通信リソースを獲得するリソース獲得手段を具備し、前記第1のネットワーク内の端末から送られてきたパケットがIEC1883プロトコルに従ったパケットであり、かつ、前記第1のネットワーク以外のネットワーク内の端末C1883プロトコルに従ったパケットに記述されている要求情報をもとに、前記リソース獲得手段を起動することを特徴とする。

【0025】・(請求項18) 前記第1のネットワーク内の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段 30 と、この第1のリソース獲得手段によって獲得した前記第1のネットワーク内の通信リソースを用いてデータの送信または受信を行なうように、IEC1883プロトコルに従って前記第1のネットワーク内の端末に対して要求を送出するデータ送受信要求送出手段と、を具備する。

【0026】・(請求項19) 前記第1のネットワーク内の第1の通信リソースを獲得する第1のリソース獲得手段と、前記第2のネットワーク内の第2の通信リソースを獲得する第2のリソース獲得手段と、前記第1の通信リソースを使用する前記第1の通信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記第2の通信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記第2のネットワーク内の端末アドレスの対応関係のうちの少なくとも一方の対応関係を記憶する第1のユネクション対応記憶手段と、前記第2の通信リソースと前記第2の通信リソースを使用する前記第1の通信リソースの対応関係、および、前記第2の通信リソースと前記第2の通信リソースを使用する前記第1のネットワーク内の端末アドレスの対応関係のうちの少なくとも一方の対応関係のうちの少なくとも一方の対応関係のうちの少なくと

14

係を記憶する第2のコネクション対応記憶手段と、を具備する。

【0027】・(請求項20) 前記第1のネットワー ク内の第1の通信リソースを獲得する第1のリソース獲 得手段と、前記第2のネットワーク内の第2の通信リソ ースを獲得する第2のリソース獲得手段と、前記第1の 通信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記 第2の通信リソースの対応関係、および、前記第1の通 信リソースと前記第1の通信リソースを使用する前記第 2のネットワーク内の端末アドレスの対応関係のうちの 少なくとも一方の対応関係を記憶する第1のコネクショ ン対応記憶手段と、前記第2の通信リソースと前記第2 の通信リソースを使用する前記第1の通信リソースの対 応関係、および、前記第2の通信リソースと前記第2の 通信リソースを使用する前記第1のネットワーク内の端 末アドレスの対応関係のうちの少なくとも一方の対応関 係を記憶する第2のコネクション対応記憶手段と、前記 第1のネットワークから受信したパケットに記述されて いる送信元端末アドレスまたはコネクション番号を基に 前記第1のコネクション対応記憶手段から第1の通信リ ソースを検索して、その検索された第1の通信リソース に対応する前記第2のネットワーク内の端末アドレスま たはコネクションに前記受信パケットを転送する第1の パケット転送手段と、前記第2のネットワークから受信 したパケットに記述されている送信元端末アドレスまた はコネクション番号を基に前記第2のコネクション対応 記憶手段から第2の通信リソースを検索して、その検索 された第2の通信リソースに対応する前記第1のネット ワーク内の端末アドレスまたはコネクションに前記受信 パケットを転送する第2パケット転送手段と、を具備す る。

【0028】(4)パケットタイプの認識

本発明のネットワーク接続装置は、そのネットワーク接続装置が接続している第1および第2のネットワークへのインタフェース機能を有するとともに、前記第1のネットワーク内に設定されたリアルタイムデータ転送用のチャネルを用いてリアルタイム情報の転送を要求する特定のパケットを識別するパケット識別機能を有している。

40 【0029】このパケット識別機能の具体的な手段は、前記第1のネットワークから受けとったパケットの

・ 削記第1のネットリークから受けるったパケットの 宛先端末アドレスと共に、前記パケットの宛先端末オフ セット情報を参照し、前記第1のネットワークから受け とったパケットの処理を決定するパケット処理決定手段 を具備する。

【0030】・ 前記第1のネットワークから受けとったパケットのtcodeフィールドを参照し、前記第1のネットワークから受けとったパケットの処理を決定するパケット処理決定手段を具備する。

50 【0031】・ 前記第1のネットワークから受けとっ

٠,..

たパケットのデータ部分のヘッダフィールドを参照し、 前記第1のネットワークから受けとったパケットの処理 を決定するパケット処理決定手段を具備する。

【0032】・ 前記パケット処理決定手段において I EC1883プロトコル処理を開始する事を特徴とす

【0033】これらのうちの少なくとも1つを用いるこ とにより、前記第1のネットワークから送られてくるパ ケットが、前記第3のネットワーク内の端末への通常の データ転送を行なうパケットなのか、リアルタイム情報 の転送の開始や終了を要求するパケットであるのかを識 別できるようになる。また、逆に、前記第3のネットワ ークから送られてきたパケットに関しても同様のパケッ ト識別処理を行なうことによって、前記第2のネットワ ークから受けとったパケットが、通常のデータパケット であるのか、リアルタイム情報の転送開始や終了を要求 するパケットであるのか、さらには、前記第2のネット ワークを介して前記第3のネットワークから送られてき たトポロジー情報であるのかを識別することができるよ うになる。

[0034] (5) Ack Pending 本発明のネットワーク接続装置は、そのネットワーク接 続装置が接続している第1および第2のネットワークへ のインタフェース機能を有するとともに、前記第1のネ ットワークから送られてきたパケットを前記第2のネッ トワークを介して第3のネットワークに転送する際に、 前記受けとったパケットに対するAck信号を、前記第 3のネットワーク内の宛先端末からの正規のAck信号 を待たずに、前記第1のネットワーク内の前記パケット を送出した送出端末に送り返してしまうAck信号送出 機能や、前記宛先端末の代わりにAck信号を送出する 際に、通常のAck信号の代わりにAck待ち合わせ信 号を送出して、前記送信元端末への疑似的なAck信号 を送出する疑似Ack信号送出機能を有する。

【0035】これらの機能の具体的な手段としては、

前記第1のネットワークからパケットを受信した際 に、前記第2のネットワークへのパケット転送処理とと もに、前記受信パケットに記載されている送信元端末に 対して、データ転送終了通知を一時的に待ち合わせるた めの待ち合わせパケットを送出するパケット転送終了通 知待ち合わせ手段を具備する。

【0036】・ 前記パケット転送終了通知待ち合わせ 手段と、このパケット転送終了通知待ち合わせ手段によ って待ち合わされていたパケット転送終了通知を前記第 2 のネットワークから受けとった際に、前記受信パケッ トに記載されていた送信元端末に対して、前記待ち合わ せていたデータ転送終了通知パケットを送出するパケッ ト転送終了通知手段を具備する。

【0037】これによって、前記第1のネットワークか ら送られてくるパケットが、前記第2のネットワークを 50 図1に家庭内の3つの1394ネットワークX、Y、 Z

16

介して前記第3のネットワークに転送されるまでや、逆 に、前記宛先端末からのAck信号が、前記第3のネッ トワークから前記第2のネットワークを介して前記第1 のネットワークに到着するまでに長い時間が必要とな り、前記送信元端末での許容されるAck信号待ち時間 よりも長くなってしまうような場合でも、ネットワーク 接続装置が、疑似的なAck信号を前記送信端末に送出 するようになっているので、複数のネットワークに跨っ て、転送遅延時間が長くなってしまうような環境におい ても、前記第1のネットワークと前記第3のネットワー ク間でのパケット通信を実行できるようにすることがで きる。

[0038]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら、本発 明のネットワーク接続装置の実施形態について詳細に説 明する。なお、以下の説明においては、本発明のネット ワーク接続装置により、例えば、家庭内に存在する複数 のIEEE1394ハイ・パフォーマンス・シリアル・ バス(以下、1394と呼ぶ)ネットワークを接続する 場合を例にとり説明する。

[0039] IEEE1394 TA (Trade A ssociation) において、1394ネットワー ク上でのデータ転送方式や、リアルタイム系データを転 送するための同期チャネルの設定方式などが規定され、 P1394 Standards for a Hig h Performance Serial Bus (以下、1394 Specifcationと呼ぶ) と呼ばれる仕様が作成されている。また、同期チャネル を用いた画像データの転送のための制御プロトコルとし τ, Specifications of Digit al Interface for Consumer Electronic Audio/Video E quipment (以下:IEC1883と呼ぶ) と呼 ばれる、ISO/IECによって規定された仕様が採用 されている。このIEC1883プロトコルで用いられ るデータ、パケット(例えば、図11、図18に示すよ うなフォーマットのパケット等)を簡単にIEC188 3 データあるいはIEC1883パケットと呼ぶことが ある。

【0040】また、1394TAにおいては、複数の1 394ネットワークを1394ブリッジと呼ばれるブリ ッジング機能を介して接続する方式に関しても検討され ている。

【0041】本実施形態においては、複数の1394ネ ットワークを1つの1394ネットワークと認識させる 事によって、異なる種類のネットワークを介した場合で も1394ネットワーク間を接続できる方式を示す。 【0042】 (第1の実施形態)

1. 1 トポロジー情報の初期化手順

(201、202、203:以下、1394ネットワークX、Y、Zと呼ぶ)が存在し、それらのネットワークがバックボーンネットワーク300によって接続されている家庭内ネットワークの一例を示す。

【0043】図1に示す家庭内ネットワークにおいては、各1394ネットワークX、Y、Zとバックボーンネットワーク300が、本発明のネットワーク接続装置A、B、C(110、120、130:以下、ネットワーク接続装置A、B、Cと呼ぶ)によって接続されている。また、これらのネットワーク接続装置によって各1394ネットワーク相互間での通信を行っている。

【0044】図1の構成の家庭内ネットワークの具体的な構成の一例として、各1394ネットワークがバックボーンネットワーク300によって接続されている構成の家庭内ネットワークを図2に示す。

【0045】図2の、1394ネットワークX内には1394端末111、112、113が存在し、さらにネットワーク接続装置Aを介してバックボーンネットワーク300に接続している。この時、1394 Specificationによれば、ネットワークの立上げ時にバスリセットと呼ばれる初期化手順が実行され、それによって各1394ネットワークのトポロジーの自動構成認識処理が実行されることになっている。

【0046】図2においては、1394ネットワークX のバスリセットによって、1394端末111がルート (Root)端末に、1394端末113がアイソクロ ナス・リソース・マネージャ(Isochronous

Resource Manager)端末になった場合を示している。このルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末の詳細については後述する。

【0047】同様に、1394ネットワークYにおけるバスリセットによってネットワーク接続装置120がルート端末に、1394端末123がアイソクロナス・リソース・マネージャ端末になった場合を示し、1394ネットワーとにおけるバスリセットによって1394端末132がルート端末に、1394端末131がアイソクロナス・リソース・マネージャ端末になった場合を示している。

【0048】さらに、図2の例においては、各1394ネットワークにおけるバスリセットによって、各1394端末に割り当てられた物理IDの値として、ネットワーク接続装置AにA0[X0]という物理IDが割り当てられ、1394ネットワークX内の各1394端末に、各々A1[X0]、A2[X0]、A3[X0]という物理IDが割り当てられた場合を示している。これら1394端末の物理IDは、1394ネットワークY、2においても同様に割り当てられる。

【0049】ここで、本実施形態における各1394端末の物理IDの表記に用いられている値(図2のX0、

18

Y 0、 Z 0) は、それらの物理 I Dが記憶されている各 1 3 9 4 ネットワークのトポロジー情報の種類を示している。詳細は後述する。

【0050】このように、本実施形態を含めた以下の実施形態において、各1394端末の物理IDを表す際には、このトポロジー情報(トポロジーX、Y、Z)の種類を用いて、その1394端末の物理IDが、どの1394ネットワーク(X、Y、Z)において割り当て、ものであるのかを識別できるようにおいて割り当れたものであるのかを識別できるようにおいて割り当たは、1394ネットワークXにおいて割り[X]またはA0[X0]と表す時にはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0[Y]またはB0]と表記する。この識別方法だけではなく、例えてポコジー情報の種類を用いる方法としてはなく、例えているBus-IDを用いる方法も考えられる。

【0051】図2に示されている本発明によるネットワーク接続装置A、B、Cでは、各々が記憶している各1394ネットワークのトポロジー情報(図2であればトポロジーX0、Y0、Z0)を、バックボーンネットワーク300を介してお互いに交換することになる。このトポロジー情報の交換方法としては、以下のような方法がある。

【0052】1. 各1394ネットワークでのバスリセット終了時に、各ネットワーク接続装置が保持しているトポロジー情報をバックボーンネットワーク300に対してブロードキャストする方法。

【0053】この時、バックボーンネットワーク300がATMネットワークのようなコネクション型のネットワークであった場合には、各ネットワーク接続装置の間に、あらかじめ個別にコネクション(PVC:Permanent VirtualChannel)を設定しておく方法や、Flooding(後述)を実行する度に、新たにコネクションを設定してトポロジー情報の転送を行なう方法や、全てのネットワーク接続装置間にマルチポイントーマルチポイントコネクションを設定しておき、トポロジー情報のブロードキャストに用いるなどの方法が考えられる。

【0054】2. 各ネットワーク接続装置のアドレスをお互いに記憶しておき、各1394ネットワークでのバスリセット終了時に、記憶されているネットワーク接続装置に対してバスリセットによって新たに作成されたトポロジー情報を通知する方法。

【0055】この時、各ネットワーク接続装置のアドレスとしては、バックボーンネットワーク300がイーサネットであった場合には、各ネットワーク接続装置のイーサネットアドレスを用いる方法や、各ネットワーク接続装置が持っているであろうIPアドレスを用いる方法

などが考えられる。また、バックボーンネットワーク3 00がATMネットワークであった場合には、各ネット ワーク接続装置が持っているATMアドレスを用いる方 法や、各ネットワーク接続装置が持っているであろう E. 164アドレスを用いる方法などが考えられる。

【0056】3. 各1394ネットワークを接続する ためのネットワーク接続サーバーを、バックボーンネッ トワーク300内に配置しておき、各ネットワーク接続 装置が記憶している各1394ネットワークのトポロジ ー情報を、各ネットワーク接続装置が適当なタイミング でネットワーク接続サーバーに暫き込み、各ネットワー ク接続装置がバスリセット終了後などの適当なタイミン グでネットワーク接続サーバー内に書き込まれている他 の1394ネットワークのトポロジー情報を読み出す方 法。

【0057】この時の各ネットワーク接続装置とネット ワーク接続サーバー間でのトポロジー情報の転送方式と しては、上記のようなバックボーンネットワーク300 がイーサネットであった場合の方法や、ATMネットワ ークであった場合の方法などを用いることができる。 【0058】ここで、図1、2に示したバックボーンネ

ットワークとしては、イーサネットのようなShare d Media型のネットワークを用いても良いし、A TMネットワークのようなコネクション型のネットワー クでも良いし、IEEE1394のようなShared Media型とコネクション型が混在するようなネッ

トワークでも良い。

【0059】以下、図3~図8を用いて、各ネットワー ク接続装置A、B、Cが、記憶している各1394ネッ トワークのトポロジー情報(図2であればトポロジーX 0、Y 0、Z 0) を、バックボーンネットワーク 3 0 0 を経由して他のネットワーク接続装置に通知する方法 (以下、Floodingと呼ぶ) と、そのFlood ingの結果作成されるトポロジー情報について詳細に 述べる。以下に示す手順においては、各1394ネット ワークX、Y、2がそれぞれ独自にバスリセットを行っ てトポロジーの自動認識を行なった場合のトポロジー情 報を、トポロジーX0、Y0、20として表す(図2の 場合を想定)。また、各1394ネットワークのトポロ ジーX0、Y0、Z0がネットワーク接続装置間でFI oodingされた後に、それらのトポロジー情報を含 めてバスリセットを行ない、新たにトポロジー認識処理 を行なった場合のトポロジー情報を、トポロジーX、 Y、2として表現する。

【0060】1.2 トポロジー認識方法(その1) 図3に、第1のトポロジー認識方法を示す。まず、各1 3 9 4 ネットワーク X 、 Y 、 Z においてバスリセットを 発生させ、各1394ネットワーク毎にトポロジーの自 動構成認識処理を実行する。トポロジーの自動構成認識 のための手順としては、Tree_IDプロセス、Se 50 20

If _ I Dプロセスと呼ばれる2つのプロセスが、13 94 Specificationにおいて規定されて いる。

【0061】Tree_IDプロセスは、接続している 1394端末間の相互関係を規定するプロセスで、これ によって、各リンクの両端に接続している端末のどちら の端末を親(Parent)端末とし、どちらの端末を 子(Child)端末として定義するのかが決定され る。この親端末と子端末の関係は、1394ネットワー ク内でのルート端末を決定するために用いられる。具体 的には、自1394端末に接続している全ての1394 端末が子端末として定義された端末がルート端末とな る。

【0062】Self_IDプロセスにおいては、Tr e e __ I Dプロセスによって定義されたルート端末から の指示に基づいて、そのルート端末が属している139 4ネットワーク内の全ての1394端末に対して、その 1394ネットワーク内での端末識別子となる物理ID を割り当てる処理が行なわれる。よって、この物理ID は前述のように各1394ネットワークのトポロジー情 報毎に、それぞれ対応した値が割り当てられていること

【0063】これらの2つのプロセス(Tree_I D、Self_ID) を実行することによって、各13 94ネットワークに属している全端末が、その1394 ネットワークのトポロジー情報を自動的に認識でき、各 1394ネットワーク毎に共通したトポロジー情報 (ト ポロジーX0、Y0、Z0)を、全端末が持つことにな る(図3のステップS1)。

【0064】次に、各ネットワーク接続装置A、B、C は上記のプロセスを実行することで作成した各1394 ネットワーク毎のトポロジー情報(トポロジーX0、Y 0、20)を、各ネットワーク接続装置間においてFI ood ingする。まず、1394ネットワークXのネ ットワーク接続装置Aが、トポロジー情報X0をネット ワーク接続装置B、CにFloodingする (図3の ステップS2)。この時のFlooding方法として は、前述のいくつかの方法を用いることが可能である。 トポロジーX0を受信したネットワーク接続装置B、C は、この時点でバスリセットを発生させても良いし、発 生させなくても良い(図3ではバスリセットを発生させ ていない)。

【0065】以下、同様に、各ネットワーク接続装置 B、Cが、それぞれ保持しているトポロジー情報YO、 20をFloodingし (図3のステップS3、ステ ップS4)、全ネットワーク接続装置間におけるFlo oding処理が終了する。

【0066】これらの処理が終了した時点で、各ネット ワーク接続装置には、1394ネットワークX、Y、Z のトポロジー情報(トポロジーX0、Y0、Z0)が全

て保持されていることになる。

【0067】次に、各トポロジー情報(トポロジーX 0、Y0、Z0)を保持したネットワーク接続装置A、B、Cは各1394ネットワークX、Y、Zに対して新たにバスリセットを発生し、再度Tree_IDプロセスを実行し、新たなトポロジーの自動構成認識処理を行なう(図3のステップS 5)。この結果、各1394ネットワークでのトポロジー情報としては、各ネットワーク接続装置に、他の内の端末群が接続されたかのようなトポロジーが認識されたかのようなトポロジーが認識されたなる(このトポロジーを用いて、ネットワーク接続装置が他の1394ネットワークのエミュレート処理を実行する)。

【0068】このバスリセット時に実行されるTree __IDプロセスにおいて、例えばネットワーク接続装置 Aは、他のネットワーク接続装置B、Cがそれぞれ自端 末の別ポートに接続している1394端末であり、ま た、それらのネットワーク接続装置B、Cを、ネットワ ーク接続装置Aの子端末であると認識する処理を行な う。このようにすることで、1394ネットワークXで の、新たなバスリセットによって作成されたトポロジー 情報(トポロジーX)でのルート端末には、必ず、その 1394ネットワーク X内に存在する端末を割り当てる ことができるようになる。ただし、新たに作成されたト ポロジー情報 (トポロジーX)で、各1394端末に 割り当てられる物理IDの値は、初期に作成された各1 394ネットワークトポロジー情報 (トポロジーX0、 YO、ZO)で、各1394端末に割り当てられていた 値とは変わってしまうことになる。

【0069】上記のようなトポロジー認識処理の途中に作成された、各1394ネットワーク毎でのトポロジー情報(トポロジーX0、Y0、Z0)と、上記のトポロジー認識処理によって最終的に作成された各1394ネットワークでのトポロジー情報(トポロジーX、Y、Z)の一例を図4に示す。

【0070】図4からわかるように、上記のトポロジー 認識処理によって最終的に認識されるトポロジー情報 X、Y、Zでは、各ネットワーク接続情報A、B、Cが 直接接続されたような構成になっており、ネットワーク X、Y、Zの3つのネットワークが、各端末からは、あ たかも1つの1394ネットワークであるかのように見 えることになる。

【0071】図3に示したトポロジー認識処理を実行した結果、ネットワーク接続装置Aは、図4のトポロジー情報のうち、上記のトポロジー認識処理によって新たに作成された1394ネットワークXのトポロジー情報(トポロジーX)とともに、各1394ネットワークX、Y、2毎に作成されたトポロジー情報(トポロジーX0、Y0、20)も同時に保持していることになる。

22

これらのトポロジー情報は、各1394ネットワークにまたがったデータ通信(例えば1394端末112から1394端末132へのデータ通信)等を実行する際の、アドレス変換などに用いられる。詳細については後述する。

【0072】各ネットワーク接続装置に記憶されている各1394ネットワーク独自のトポロジー情報(トポロジーX0、Y0、Z0)の詳細な内容の一例を図5に、新たに作成された各1394ネットワークのトポロジー情報のうちの1394ネットワークXのトポロジー情報(トポロジーX)の詳細な内容の一例を図6に示す。ただし、図5、図6に示す例は、各ネットワーク接続装置において記憶されているトポロジー情報であるので、後述するように、各トポロジー情報にはバックボーンネットワークにおける各ネットワーク接続装置のアドレスや、他の1394ネットワーク内の1394端末アドレスに関する情報も一緒に記述されている。

【0073】しかし、このようなバックボーンネットワークにおける各ネットワーク接続装置のアドレスや、他の1394ネットワーク内の1394端末アドレスに関する情報は、各1394ネットワークX、Y、Z内の通常の1394端末(図2中における1394端末111~113、121~123、131~133など)には不要な情報であり、本実施形態においても通知されることはないトポロジー情報であるので、各1394端末が保持しているトポロジー情報には、上記のような、バックボーンネットワークや他の1394ネットワークに関するトポロジー情報は記述されている必要はない。

【0074】図5には、各1394ネットワーク毎のトポロジー情報として、各1394端末に割り当てられた物理IDと、各1394端末にあらかじめ(製造時に)割り当てられている固有IDと、自動構成認識の結果割り当てられた各1394端末の属性(State:ルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末などの情報)と、各1394端末の持っているデータ処理能力(Capability)と、各1394端末のボートに接続している1394端末が親として認識されたのか子として認識されたのかを示すポート情報が含まれている。

【0075】これらの情報は、1394 Specificationによって規定された情報であり、前述のように、ルート端末とは自端末のポートの先に接続している1394端末を全て子と認識した端末であり、アイソクロナス・リソース・マネージャ端末とはトポロジーの自動構成認識処理の結果、アイソクロナスデータの転送処理を管理するノードとして割り当てられた端末である。また、端末のデータ処理能力(Capability)は、各端末が有しているデータ処理能力のレベルを示すものであり、1394 Specificationにおいて、図5、6に示した6種類の処理能力が規定

されている。すなわち、リピータ(Repeater Capability)、トランザクション(Tran saction Capability)、アイソクロナス(Isochronous Capability)、サイクル・マスタ(Cycle Master Capability)、アイソクロナス・リソース・マネージャ(Isochronous Resource Manager Capability)、バス・マスタ(Bus Master Capability)の各処理能力である。

【0076】これらの処理能力には、それぞれレベルが付けられている。トップのレベルに割り当てられているのはバス・マスタ処理能力(Bus Master Capability)であり、この処理能力を有する端末は、上記全ての処理能力を持っていることになる。次のレベルに割り当てられているアイソクロナズ・リソース・マネージャ処理能力(Isochronous Resource Manager Capability)は、バス・マスタ処理能力以外の全ての処理能力を持つことになり、このアイソクロナス・リソース・マネージャにはなれない。

【0077】さらに、サイクル・マスタ処理能力(Cycle Master Capability)は、1394バス上に周期的なフレームを作成するためのサイクル・タイムを規定することのできるレベルを示しており、このレベル以上の処理能力を有する端末がルート端末になれることになっている。逆に言うと、サイクル・マスタ処理能力よりも低いレベルの処理能力しか有していない1394端末は、そのバス上でのルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末にはなれないことになっている。

【0078】以下、同様に、アイソクロナス処理能力(Isochronous Capability)、トランザクション処理能力(Transaction Capability)、リピータ処理能力(Repeater Capability)の順番にレベルが付けられている。

【0079】図5のトポロジー情報においては、各ネットワーク接続装置A、B、Cのバックボーンネットワー 40ク300におけるアドレス情報(B-Bアドレス情報)も記述するようになっている。例えば、ネットワーク接続装置AにA [B] なるアドレスが、ネットワーク接続装置BにはB [B] なるアドレスが、ネットワーク接続装置CにはC [B] なるアドレスが割り当てられている。このバックボーンネットワーク300におけるアドレス情報は、特に、トポロジー情報X0、Y0、20内に記述されている必要はない。しかし、例えば、F1ooding処理が、バックボーンネットワーク300全体にプロードキャストされるだけの処理で実行される場 50

24

合には、実際のデータパケットを転送する際に、各ネットワーク接続装置のアドレスを新たに取得する必要が生じることになる。よって、図5のように、各1394ネットワークのトポロジー情報に各ネットワーク接続装置のバックボーンネットワーク300におけるアドレスも記述し、あらかじめ通知しておく方法も考えられる。

【0080】この他にも、当然、各1394ネットワークのトポロジー情報としては、上記のような情報だけでなく、もっと多くの情報が含まれている場合も考えられる。

【0081】まず、トポロジーX0においては、物理ID A0 [X0]、A1 [X0]、A2 [X0]、A3 [X0]が各端末に割り当てられ、その中の物理ID A1 [X0]の端末がルート端末となり、物理ID A3 [X0]の端末がアイソクロナス・リソース・マネージャ端末となっている。

【0082】また、各端末の持っている処理能力は、図5に示した通りである。

【0083】同様に、トポロジーY0、20においても 各1394ネットワークでのルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末や各端末の処理能力が示されている。

【0084】このようなトポロジー情報をもとに、2度目の自動構成認識処理(図3のステップS5)を実行した後に作成される、新たなトポロジー情報である1394ネットワークXにおいて認識されたトポロジー情報(トポロジーX)の一例を図6に示す。

【0085】図6を見るとわかるように、1394ネッ トワークX、Y、Zに属している各1394端末の物理 IDはトポロジーX内での物理IDに置き換えられてい るため、A0 [X0] はA0 [X] に、B1 [Y0] は B1 [X] に、C2 [Z0] はC2 [X] というように 書き換えられている。また、Flooding処理によ って通知されたトポロジー情報(トポロジーXO、Y 0、20)において割り当てられていた各端末の物理 I Dが、「他の1394」フィールドに記述されている。 さらに、1394ネットワークY、2に属していた各1 394端末の処理能力は、全てアイソクロナス処理能力 (Isochronous Capability)以 下のレベルの処理能力に書き換えられている。これは、 新たな自動構成認識によって、1394ネットワークX のトポロジーにおけるルート端末やアイソクロナス・リ ソース・マネージャ端末に、1394ネットワークX以 外の1394ネットワークに属している1394端末が なってしまわないようにするためである。

【0086】ここで、図5と図6では、1394ネットワークXにおけるルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末には、トポロジーX0とトポロジーXでともに同じ1394端末が割り当てられるようになっているが、本実施形態においては、必ずこのように一

致している必要はなく、1394ネットワークX内の端末がトポロジーXにおけるルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末に割り当てられていれば良い。

【0087】第2の実施形態以降で説明する実際のデータ転送においては、図6に示したトポロジーXの中の、「物理ID」フィールドに記述されているトポロジーXにおける各1394端末の物理IDと、「他の1394」フィールドに記述されている、各1394ネットワークで独自に作成したトポロジーX0、Y0、Z0における各1394端末の物理IDの対応関係と、各ネットワーク接続装置が持っているバックボーンネットワーク300におけるアドレス情報(B-Bアドレス情報)が重要になる。

【0088】1.3 トポロジー認識方法(その2) 図7に、第2のトポロジー認識方法の概念図を示す。このトポロジー認識方法では、図3に示したトポロジー認識方法を実行した後に、再度、新たに作成したトポロジーX、Y、Zを各ネットワーク接続装置間でFloodingするようになっている(図7のステップS11、ステップS12、ステップS13)。

【0089】このようなトポロジー通知処理を追加することで、各ネットワーク接続装置が、各1394ネットワークで作成したトポロジー情報とともに、他の1394ネットワークにおいて作成されたトポロジー情報も保持することができるので、後述の、実際のネットワーク間のデータ転送におけるアドレス書き換え処理を容易に行なえるようになる。

【0090】図8に、新たに作成されたトポロジー情報(トポロジーX、Y、Z)のFlooding処理を実行した後に、ネットワーク接続装置Aに保持されるトポロジー情報の一例を示す。図8と図6との異なる部分は、図8に示したトポロジーXには、他の1394ネットワークで認識しているトポロジー情報(トポロジーY、Z)が、それぞれ図8の「1394Y」フィールドと「1394Z」フィールドに記述されている点である。その他のルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末や各端末の処理能力の設定は、図6と同様である。

【0091】ここでも、図5と図8では1394ネットワークXにおけるルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末には、トポロジーX0とトポロジーXで、共に同じ1394端末が割り当てられるようになっている。しかし、本実施形態においても必ずこのように一致している必要なく、1394ネットワークX内の端末がトポロジーXにおけるルート端末やアイソクロナス・リソース・マネージャ端末に割り当てられていれば良い。

【0092】第2の実施形態以降で説明する実際のデータ転送においては、図8に示したトポロジーXの中の、

26

「物理 I D」フィールドに記述されているトポロジーXにおける各1394端末の物理 I Dと、「1394 Y」、「1394 Z」フィールドに記述されている、各1394ネットワークで各々用いられているトポロジー情報(トポロジーY、 Z)での各1394端末の物理 I Dの対応関係と、各ネットワーク接続装置が持っているバックボーンネットワーク300におけるアドレス情報(B-Bアドレス情報)が重要になる。

【0093】以上、説明したようなトポロジー認識処理 を行なった後にも、1394ネットワークX、Y、2の うち、どれかの1394ネットワーク内でバスリセット が発生してトポロジー情報の書換えが発生することが考 えられる。この場合には、そのバスリセットによって新 たに作成されたトポロジー情報を各ネットワーク接続装 置に対して再度Floodingすることで、他のネッ トワーク接続装置に対して新たに作成されたトポロジー 情報を通知することができる。この、新たに作成された トポロジー情報をFlooding処理によって受信し た各ネットワーク接続装置では、そのトポロジー情報に 記述されている各1394端末の個有IDを用いる事 で、新たに作成/受信されたトポロジー情報における各 1394端末の物理ID情報と、それ以前に記憶してい たトポロジー情報における各1394端末の物理ID情 報との間の関係を知ることができる。

【0094】このような新たなトポロジー情報の更新を行なったあとで、各1394ネットワークにおいて新たにバスリセットを実行し、そのトポロジー情報を自1394ネットワーク内の全1394端末に通知するようにすることもできるし、必要がなければバスリセットを行なわずに、ネットワーク接続装置内のトポロジー情報を更新するだけでも良い。

【0095】 (第2の実施形態)

2. 1 アシンクロナスデータ転送

以下に、異なる1394ネットワークに属している1394端末間でのアシンクロナスデータの転送について詳細に説明する。

【0096】図9に、図1に示したような構成のホームネットワークにおける1394端末112から1394端末133へのデータ転送要求パケット(Requestパケット)の転送と、それに対する、1394端末133から1394端末112への応答確認パケット(Completeパケット)の転送の簡単な概念図を示し、図10に、アシンクロナスデータの詳細な転送手順を示す。

【0097】図9においては、家庭内のバックボーンネットワーク300にイーサネットを用いた場合を示している。図9、10において示されているパケット901~906は、各ネットワーク内/間でのデータ転送手順において転送されているパケットを表している。

【0098】図11に、1394 Specifica

tionで定義されている、アシンクロナスパケットフォーマットを示す。

【0099】なお、ここで、1394ネットワークX内の全ての1394端末は、図6または図8に示したトポロジー情報(トポロジーX)から他の1394ネットワーク内の1394端末の物理IDやネットワーク接続装置Aのバックボーンネットワーク300におけるアドレス情報などを除いたトポロジー情報を共有しているものとする。また、同様に、1394ネットワークZ内の全1394端末は、同様のトポロジー情報(トポロジー 1394端末の物理IDやネットワーク接続装置Zのバックボーンネットワーク300におけるアドレス情報などを除いたトポロジー情報を共有しているものとする。

【0100】これによって、異なる1394ネットワークに跨った通信を行なう場合も、同じ1394ネットワーク内での通信を行なう場合も、各1394端末は、同じように動作することができる。ただし、ネットワーク接続装置A、Cが、図6や図8に示したトポロジー情報(トポロジーX、Z)を保持し、各1394ネットワークの間でのトポロジー情報の違いを吸収(エミュレート)する役目を実行している。

【0101】2.2 要求パケット(Requestパケット)の送信

まず、1394プロトコルにおいては、アシンクロナスデータの転送を行なう際に、接続しているバスの利用権を取得するためのアービトレーション(Arbitration)の手順が実行される。このアービトレーション手順は、データ転送を行ないたい1394端末が、同じバス内のルート端末に対してバス獲得要求(アービトレーション要求)を転送し、その要求をルート端末が受諾した時にバス使用権を要求端末に返すことによって実行されている。

【0102】よって、図9の構成においては、まず、データ送信端末である1394端末112が1394ネットワークXにおけるバス使用権を獲得するために、ルート端末111に対してアービトレーション要求を出し、ルート端末111からバス使用権を獲得する処理を行なうことになる(図10のステップS31)。

【0103】バスの使用権を獲得したデータ送信端末112は、1394 Specificationで規定されているアシンクロナスパケットのフォーマット(図11参照)にしたがって、1394端末133に対してデータ転送(Write. Request)パケット901を送出する(図10のステップS32)。この時に、1394端末112からネットワーク接続装置Aに転送されるアシンクロナスパケット901には、図11のフォーマット中の送信先ID(DestinationID)フィールドに1394端末133の1394ネットワークXにおける物理ID(C3[X])が書き

28

込まれ、送信元 I D(Source I D)フィールドには 1394 端末 1201394 ネットワーク X における物理 I D(A2[X])が 書き込まれている。また、 1394 Specificationにおいては、データ転送(Write Request)パケットによって、実際に 1394 端末 133 への書き込み処理を行なうデータ自身も転送するようになっているので、図 110 アシンクロナスパケット 901 のデータブロックには、書き込みを行なうデータが記述されている。

【0104】次に、1394端末112からのパケット910を受けとったネットワーク接続装置Aは、パケット901の宛先端末が1394ネットワークX内の端末ではないので、パケット901の宛先アドレスや送信元アドレスと、記憶しているトポロジー情報(トポロジーX)を参照して、そのパケット901の転送先である1394ネットワークZにおける、宛先端末133の物理IDや送信元端末112の物理IDの書き換え処理を実行する。

【0105】まず、ネットワーク接続装置Aが記憶しているトポロジー情報が図6に示したトポロジー情報である場合は、パケット901の宛先端末の物理IDを、C3[X]からC3[Z0]に書き換えるとともに、パケット901の送信元端末の物理IDを、A2[X]からA2[X0]に書き換える処理を実行する。

【0106】また、ネットワーク接続装置Aが記憶しているトポロジー情報が図8に示したトポロジー情報である場合は、パケット901の宛先端末の物理IDを、C3[X]からC3[Z]に書き換え、パケット901の送信元端末の物理ID(A2[X])の書き換え処理は行なわない。

【0107】図9では、後者の場合(トポロジー情報が図8の場合)を例に記述している。

【0108】このように、転送するパケットの宛先情報 を書き直したネットワーク接続装置Aは、上記の処理の 他に、イーサネットを用いたデータ転送処理を実行する ために、パケット901をイーサネットパケットにカブ セル化する処理も行なう。このイーサネットパケットへ のカプセル化においては、イーサネットパケットのプロ トコルフィールドやSNAP (Subnetwork Access Point) ヘッダ部において「139 4相互接続パケット」という識別子を設定しておいて、 そのイーサネットパケットに転送する1394パケット 901を直接カプセル化してもよいし、一度、転送する 1394パケット901をIPパケットにカプセル化し た上で、さらにイーサネットパケットにカプセル化する ようにしても良い。どちらにしても、このような処理を 行なう事によって、イーサネット300上を転送するパ ケットに1394パケット901をカプセル化し、図9 50 および図10におけるパケット902を作成する。

【0109】通常、複数の1394ネットワークを接続するイーサネットは1本のケーブルであると考えられるので、ここでは、このときの転送先のネットワークは各ネットワーク接続装置の持っているMACアドレスによって識別されるものとする。また、このようなネットワークの識別方法は、MACアドレスを用いた方法のみではなく、当然、IPアドレスやE.164アドレスなどのレイヤ3アドレスを用いる場合なども考えられる。

【0110】例えば、図9および図10の例では、イーサネットパケット902の送信元アドレスに、ネットワーク接続装置Aのバックボーンネットワーク300でのアドレスA[B]を書き込み、宛先アドレスにネットワーク接続装置Bのバックボーンネットワーク300におけるアドレスB[B]を書き込んで転送するようにしている。

【0111】このような方法によって作成されたパケット902は、ネットワーク接続装置Aからネットワーク接続装置Cに転送され(図10のステップS33)、送信側のネットワーク接続装置Aにおいてイーサネットパケット902にカプセル化されていた1394のアシンクロナスパケット901を取りだす。

【0112】ネットワーク接続装置Cは、取り出した1394パケットの送信元端末が自1394ネットワーク Z内の端末ではないので、受信したパケット902に記述されている宛先アドレスや送信元アドレスと、記憶しているトポロジー情報(トポロジー Z)を参照し、宛先端末133の物理IDや送信元端末112の物理IDの書き換え処理を行なう。

【0113】まず、ネットワーク接続装置Cが記憶しているトポロジー情報が図6に示したトポロジー情報である場合には、パケット901の宛先端末の物理IDを、C3[Z0]からC3[Z]に書き換えるとともに、パケット901の送信元端末の物理IDを、A2[X0]からA2[Z]に書き換える処理を実行する。

【0114】また、ネットワーク接続装置Cが記憶しているトポロジー情報が図8に示したトポロジー情報である場合は、パケット901の送信元端末の物理IDを、A2[X]からA2[Z]に書き換え、パケット901の宛先端末の物理ID(C3[Z])の書き換え処理は行なわない。

【0115】このように、パケットの宛先アドレスや送信元アドレスを書き換えられたパケット903は、1394ネットワーク Z内でのアービトレーション処理(図10のステップS34)の後、最終的な宛先端末である1394端末133に転送される(図10のステップS35)。

【0116】この場合の、ネットワーク接続装置 C から 1394端末133へのアシンクロナスパケットの転送は、先のネットワーク X でのアシンクロナスパケットの 転送と同様に実行される。

30

【0117】2.3 データ転送終了通知パケット (Ack. Completeパケット) の送信 1394ネットワークにおいては、送信元端末から要求

された何らかの処理が宛先端末において実行できたならば、今度は、宛先端末から送信元端末に対して、その処理が終了した旨を伝えるデータ転送終了通知パケット (Ack. Complete)パケットを送り返す事に

(Ack. Complete) パケットを送り返す事になっている。

【0118】このデータ転送終了通知パケットの転送も上記の要求パケット(Requestパケット)の転送と同様に実行できる。

【0119】まず、宛先であった1394端末133からデータ転送終了通知パケット904を送出するためにバスの使用権を獲得するためのアービトレーション処理が実行される(図10のステップS36)。

【0120】バスの使用権を1394端末133が取得したならば、1394端末133からデータ転送終了通知パケット904が送出され(図10のステップS37)、そのパケット904を先の受信側のネットワーク接続装置Cに転送する。

【0121】次に、パケット904を受けとったネットワーク接続装置Cは、パケット904の宛先端末が1394ネットワークZ内の端末ではないので、パケット904の宛先アドレスや送信元アドレスと、記憶しているトポロジー情報(トポロジーZ)を参照し、そのパケット904の転送先である1394ネットワークXにおける、宛先端末112の物理IDや送信元端末133の物理IDの書き換え処理を実行する。

【0122】具体的には、ネットワーク接続装置Cが記憶しているトポロジー情報が図6に示したようなトポロジー情報である場合は、パケット904の宛先端末の物理IDを、A2[X0]に書き換えるとともに、パケット904の送信元端末の物理IDを、C3[Z]からC3[Z0]に書き換える処理を実行する。また、ネットワーク接続装置Cが記憶しているトポロジー情報が図8に示したようなトポロジー情報である場合は、パケット904の宛先端末の物理IDを、A2[Z]からA2[X]に書き換え、パケット904の送信元端末の物理ID(C3[Z])の書き換え処理は行なわない。

【0123】また、転送するパケットの宛先情報を書き直したネットワーク接続装置Cは、上記の処理の他に、イーサネットを用いたデータ転送処理を実行するために、パケット904をイーサネットパケットにカプセル化する処理も行なう。このイーサネットパケットへのカプセル化処理は、要求パケットの送信処理においてネットワーク接続装置Aで実行したのと同様の処理を実行する。

【0124】このような方法によって作成されたパケット905は、ネットワーク接続装置Cからネットワーク

接続装置Aに転送され(図10のステップS38)、先の送信側のネットワーク接続装置Aにおいて、イーサネットパケット905にカプセル化されていた1394のアシンクロナスパケット906を取りだす。

【0125】ネットワーク接続装置Aは、取り出した1394パケットの送信元端末が自1394ネットワークX内の端末ではないので、受信したパケット905に記述されている宛先アドレスや送信元アドレスと、記憶しているトポロジー情報(トポロジーX)を参照し、宛先端末133の物理IDや送信元端末112の物理IDの費き換え処理を行なう。

【0126】まず、ネットワーク接続装置Aが記憶しているトポロジー情報が図6に示したトポロジー情報である場合には、パケット906の宛先端末の物理IDを、C3[Z0]からC3[X]に書き換えるとともに、パケット906の送信元端末の物理IDを、A2[X0]からA2[X]に書き換える処理を実行する。

【0127】また、ネットワーク接続装置Aが記憶しているトポロジー情報が図8に示したトポロジー情報である場合は、パケット906の送信元端末の物理IDを、C3[Z]からC3[X]に售き換え、パケット906の宛先端末の物理ID(A2[X])の售き換え処理は行なわない。

【0128】上記のように、宛先アドレスや送信元アドレスを書き換えられたパケット906は、1394ネットワークX内でのアービトレーション処理(図10のステップS39)の後、最終的な宛先端末である1394端末112に転送される(図10のステップS40)。

【0129】この場合の、ネットワーク接続装置Aから 1394端末112へのアシンクロナスパケットの転送 30 は、先のネットワークXでのアシンクロナスパケットの 転送と同様に実行される。

【0130】以上のような処理を行なうことで、イーサネットによって相互接続された異なる1394ネットワーク内の端末間におけるアシンクロナスパケットの転送が実現できる。

【0131】2.4 データ転送終了通知パケット(Ack.Completeパケット)が戻ってくる までここで、1394 Specificationにおいては、アシンクロナスパケットを転送する際の要求パケット(Requestパケット)を送出してから、データ転送終了通知パケット(Ack.Completeパケット)が戻ってくるまでの時間を一定時間以内に抑えなければならないことになっている。ただし、データ転送終了通知パケット(Ack.Completeパケット)の送出に時間がかかると判断された場合には、Ack.PendingパケットやAck.Busyパケットを送り返し、処理が滞っている旨を通知するようになっている。

【0132】よって、本実施形態のように、他のネット 50 ったイーサネットパケットのヘッダのプロトコルIDや

32

ワークを介して要求パケット(Requestパケット)やデータ転送終了通知パケット(Ack. Completeパケット)の転送を行なう場合には、ネットワーク接続装置があらかじめAck. PendingパケットやAck. Busyパケットを送り返しておく方法が考えられる。

【0133】具体的には、図10において、送信側の1 394端末112からのWrite. Requestパ ケットを受信したネットワーク接続装置Aが、実際の宛 先端末である1394端末133へのパケットの転送処 理を行なっている適当なタイミングで(図9であれば、 イーサネットパケット902の送信処理以降の適当なタ イミングにおいて)、Ack. Pendingパケット やAck.Busyパケットを送信側の1394端末1 12に送り返しておくことになる。そして、実際の宛先 端末である1394端末133からのデータ転送終了通 知パケット (Ack. Completeパケット) を受 信したネットワーク接続装置A(図10のステップS3 8) は、そのデータ転送終了通知パケット(Ack. C 20 ompleteパケット) をそのまま送信側の1394 端末112に送信することでアシンクロナスパケットの 転送を完了することができる。

【0134】2.5 ネットワーク接続装置の内部構成図12に、図1に示したネットワーク接続装置A110の内部構成の一例を示す。

【0135】ネットワーク接続装置Aでは、バックボーンネットワークであるイーサネット(Ethernet)300とのデータ転送を行なうためのEthernet/MAC処理部1203と、1394ネットワークX内の1394端末とのデータ転送を行うための1394パス制御処理部1206、1394プロトコル処理部1207が存在する。

【0136】1394プロトコル処理部1207は、1394 Specificationでいうところの、いわゆる物理レイヤ処理とリンクレイヤ処理とトランザクションレイヤ処理を実行する機能である。

【0137】また、イーサネット300を介して1394ネットワーク間を接続するための機能として、トポロジー情報交換処理部1202、トポロジー記憶部1201、アドレス変換処理部1204、Ethernet/1394プリッジング処理部1205が存在する。

【0138】まず、ネットワーク立ち上げ時に第1の実施形態のような手順で受信した、他のネットワークのトポロジー情報(トポロジーY、ZまたはトポロジーY0、Z0)は、トポロジー交換処理部1202からトポロジー記憶部1201に転送される。

【0139】ここで、各1394ネットワークのトポロジー情報を含んでいるパケットを受けとった際には、まず、Ether/MAC処理部1203において受けとったイーサネットパケットのヘッダのプロトフルIDや

SNAPへッダを参照することによって、受けとったトポロジー情報に関する情報をトポロジー交換処理部1202へ転送することが可能である。この、トポロジー交換処理部1202において、第1の実施形態において示したトポロジー情報の初期化処理が実行されている。また、1394ネットワークは立ち上げ時(バスリセット発生時)にトポロジー認識処理(Tree_ID、Self_ID)を実行し、1394ネットワーク201のトポロジー情報が1394バス制御処理部1206に記憶されるので、そのトポロジー情報もトポロジー記憶部101201に転送する。

【0140】 これによってトポロジー記憶部1201は、1394ネットワークX、Y、Zの全てのトポロジー情報(トポロジーX0、Y0、Z0またはトポロジーX、Y、Z)を入手できたことになる。

【0141】次に、1394ネットワークXからのアシンクロナスパケットの転送時の処理について述べる。まず1394ネットワークXから送られてくるアシンクロナスパケットは、1394プロトコル処理部1207で受信される。ここで、ネットワーク接続装置Aでは、1394ネットワークX以外のネットワークに属する1394端末が宛先端末であった場合には、その1394パケットをEthernet/1394プリッジング処理部1205に転送する。

【0142】Ethernet/1394ブリッジング処理部1205では、1394パケットの宛先端末や送信元端末の物理IDを、トポロジー記憶部1201内に記憶しているトポロジー情報(トポロジーX)を元に、宛先端末が属している1394ネットワーク内における物理IDに書き換える。また、宛先端末や送信元端末の物理IDを書き直した1394パケットをイーサネットパケットにカプセル化し、例えば、送信元アドレスにネットワーク接続装置A110のMACアドレスを記し、宛先アドレスに宛先端末が接続している1394ネットワークに属しているネットワーク接続装置のMACアドレスを記し、イーサネット300に対して作成したイーサネットパケットを送出する。

【0143】また、イーサネット300から受けとったイーサネットパケットが他のネットワーク接続装置からのものであった場合には、その受けとったイーサネットパケットをEthernet/1394プリッジング処理部1205に転送する。ここでは、受けとったイーサネットパケットの中に1394アシンクロナスパケットがカプセル化されていた場合に、上述の処理と同様に、トポロジー記憶部1201に記憶されているトポロジー情報(トポロジーX)を元に、送信元端末や宛先端末の物理IDを1394ネットワークXに送出する。

【0144】このような処理によって、本発明のネット

34

ワーク接続装置A内でのアドレス変換/パケット変換処理が実行できる。

【0145】 (第3の実施形態) 次に、図13~19を 用いて、各1394ネットワークを接続するバックボー ンネットワークとして、ATMネットワークのようなコ ネクション型のネットワークを用いて、アイソクロナス データの転送を行う場合について述べる。

【0146】本構成では、家庭内の1394ネットワー クXと1394ネットワーク Z が、ATMネットワーク 500によって接続されるようになっている。また、こ のATMネットワーク500内にはATMスイッチ13 50があり、それによって1394ネットワークXと1 394ネットワーク2が接続される構成となっている。 【0147】図13は、図1に示した構成のホームネッ トワークにおける1394端末112から1394端末 133ヘアイソクロナスパケットを用いてデータ転送を 行なう際のデータ転送の一例を示した概念図である。 【0148】この例においては、1394ネットワーク X内に1394アイソクロナスデータ転送用のチャネル (Ch_a)が設定され、ネットワーク接続装置A、C 間に、ATMコネクション(VC_a、VC_c)が設 定され、1394ネットワーク2内に1394アイソク ロナスデータ転送用のチャネル (Ch_c) が設定され ている。

【0149】以下において、これらの1394アイソクロナスデータ転送用チャネルとATMコネクションの設定手順、および、実際にこれらのチャネル/コネクションを用いたアイソクロナスデータ転送手順について述べる。

【0150】ここで、1394ネットワークX内の全て の1394端末は、図6または図8に示したトポロジー 情報(トポロジーX)から他の1394ネットワーク内 の1394端末の物理IDやネットワーク接続装置Aの バックボーンネットワーク300におけるアドレス情報 などを除いたトポロジー情報を共有している。また、同 様に、1394ネットワーク2内の全1394端末は、 同様のトポロジー情報 (トポロジー Z) から他の139 4 ネットワーク内の1394端末の物理IDやネットワ ーク接続装置2のバックボーンネットワーク・300にお けるアドレス情報などを除いたトポロジー情報を共有し ている。これによって、異なる1394ネットワークに 跨った通信を行なう場合も、同じ1394ネットワーク 内での通信を行なう場合も、各1394端末は、同じよ うに動作することができる。ただし、ネットワーク接続 装置A、Cが、図6や図8に示したトポロジー情報 (ト ポロジーX、Z)を保持し、各1394ネットワークの 間でのトポロジー情報の違いを吸収 (エミュレート) す る役目を実行している。

【0151】3.1 チャネルの設定手順 1394端末112から133にアイソクロナスデータ を転送する際には、図13に示すように、1394ネットワークX内にチャネル1310 (Ch_a)を設定し、ATMネットワーク500内にATMコネクション1320 (VC_c)を設定し、1394ネットワークC内にチャネル1340 (Ch_c)を設定しなければならない。ここで、上記ATMコネクション1320 (VC_a)とATMコネクション1330 (VC_c)は、その間にATMスイッチ1350が存在するため、VPI/VCIの値が書き換えられる事になるが、論理的には1本の10コネクションが設定されていることと同等である。

【0152】以下に、1394ネットワークX内の1394端末112から1394ネットワークZ内の1394端末133に対してアイソクロナスパケット転送を行なうためのチャネル/コネクションの設定手順と、アイソクロナスデータの送/受信要求のハンドリング手順について説明する。

[0153] 1394 Specificationに おいては、1394ネットワーク内でのアイソクロナス チャネルの設定方式が規定されているが、その設定した チャネル上で実際にアイソクロナスデータの転送を開始 /終了するための手順は示されていない。このアイソク ロナスデータの転送開始/終了の要求を転送する手順 は、IEC1883 (Specification o f DeigitalInterface for C onsumer Electronic Audio/ Video Equipment) によって規定されて いる。具体的には、1394ネットワーク上にアイソク ロナスチャネルを設定した1394端末は、IEC18 83プロトコルを用いることによって、そのアイソクロ ナスチャネルを用いて、同じ1394ネットワーク上に いる他の1394端末へのアイソクロナスパケットの転 送要求や、他の1394端末からのアイソクロナスパケ ットの受信要求を送出できるようになっている。

【0154】よって、本実施形態では、各1394ネットワーク内におけるアイソクロナスチャネルの設定手順は1394 Specificationの手順にしたがい、そのアイソクロナスチャネル上におけるデータ送/受信要求信号のやりとりに関してはIEC1883の手順に従う事とする。

【0155】また、各1394ネットワークを接続しているATMネットワーク500内での呼設定手順は、ITU-Tで規定されているQ.2931に従うものとし、これらの各手順自身についての詳細な手順の説明は省略する。

【0156】以下、図13、14を用いてアイソクロナスチャネルの設定手順について説明する。

【0157】まず、アイソクロナスパケットの転送もしくは受信を開始しようとした1394端末112は、1394ネットワークX上にアイソクロナスチャネルを設 50

36

定するために、1394ネットワークX内におけるアイソクロナス・リソース・マネージャである1394端末113に対して、1394バス上の帯域とチャネル番号の獲得要求を送る。この1394バス上での帯域/チャネル番号の要求情報の転送方法は、1394 Specificationにおける規定によれば、Lock. Request (Compared Swap)パケットと呼ばれるアイソクロナスパケットを用いる事になっている。よって、この帯域/チャネル番号の要求情報の転送の前には、バスの使用権獲得のためのアービトレーション処理が実行されることになる(図14においては、このアービトレーション処理は省略して記述している)。

【0158】また、1394 Specificationによれば、この獲得要求において、送信端末112が利用したい帯域情報と利用したいチャネル番号の双方を記述して送るようになっている。各チャネル番号の獲得手順や帯域の獲得手順は、前述のように1394 Specificationに従っているものとして、ここでは詳述しない。このような要求に対して、要求されたチャネル番号や帯域が割り当て可能であるならば、アイソクロナス・リソース・マネージャ113は、1394端末112に、要求されたアイソクロナスチャネルが設定可能であるという情報をLock.Responceパケット(1394 Specificationにおける規定)を利用して通知する(図14のステップS41)。

【0159】上記のアイソクロナスチャネルの設定が終了したならば、1394端末112は、1394端末133に対して、データ送/受信要求パケット1401を転送する(図14のステップS42)。このパケットの転送方式を規定しているのは、前述のIEC1883プロトコルである。このデータ送/受信要求パケット1401は前述のようにアシンクロナスパケットであるので、図11のパケットフォーマット中の送信先ID(Destination ID)フィールドには1394端末133の1394ネットワークXにおける物理ID(C3[X])が書き込まれ、送信元ID(SourceID)フィールドには1394端末112の1394ネットワークXにおける物理ID(A2[X])が書き込まれている。

【0160】送出されたデータ送/受信要求パケット1401は、ネットワーク接続装置Aによって受信され、その宛先端末の物理ID(C3 [X])が1394ネットワークX内の端末ではなく、1394ネットワークZ内の端末であるので、そのデータ送/受信要求パケット1401を1394ネットワークZのネットワーク接続装置Cに転送するための処理を開始する。ここで、ネットワーク接続装置Aは、受信したパケット1401が通常のアシンクロナスパケットではなく、IEC1883

を用いて、アイソクロナスデータ送/受信を要求するパ ケットであることを認識する必要がある。このための方 法としては、以下に示すようないくつかの方法が考えら

【0161】1. まず、IEC1883によれば、各 端末においてアイソクロナスデータの転送制御を行なう ために、各端末のCSR (Command and S tatus Register)内に存在するINPU T_MASTER_PLUGレジスタ、OUTPUT MASTER_PLUGレジスタ、INPUT_PLU G_CONTROLレジスタ、OUTPUT PLUG _CONTROLレジスタの4つのレジスタを用いる事 になっている。

【0162】また、これら4つのレジスタには、CSR 内の特定の(規定された)アドレスが割り当てられてい る。よって、各ネットワーク接続装置において、受信し たアシンクロナスパケットがLock. Request パケットであり、かつ、宛先端末の物理 I Dが自139 4ネットワークに属する端末以外の物理 I Dであった場 合に、その受信したアシンクロナスパケットのパケット 特定情報(オフセット値)を見て、そのオフセット値が 各端末のCSR内でのINPUT_MASTER_PL UGVJA9、OUTPUT_MASTER PLUG レジスタ、INPUT_PLUG_CONTROLレジ スタ、OUTPUT_PLUG_CONTROLレジス タの4つのレジスタに割り当てられているオフセット値 であった場合に、その受信したパケットがIEC188 3プロトコルによるものであると認識する。

【0163】2. アシンクロナスパケット中に割り当 てられているtcode(図11参照)を用いて識別す る。具体的には、あらかじめ、tcodeによるパケッ ト種別においてユーザーが定義できる値を定義してお き、その定義された値のtcodeを持ったアシンクロ ナスパケット、特に、Lock. Requestパケッ トを受信した場合に、その受信したパケットがIEC1 883プロトコルによるものであると認識する。

【0164】3. アシンクロナスパケットのデータフ イールドまで読んで、その内容がIEC1883によっ て規定されている内容であれば、その受信したパケット がIEC1883プロトコルによるものであると認識す る。いわゆるゲートウエイ処理を実行する方法。

【0165】4. ネットワーク接続装置が必ずアイソ クロナス・リソース・マネージャになるように自動構成 認識処理を実行し、ネットワーク接続装置が属している 1394ネットワーク内での帯域/チャネル番号の設定 要求パケットを全て記憶し、その後に、その帯域/チャ ネル番号の設定要求を行なった端末から送られてきたL ock. Requestパケットの宛先端末の物理ID が、自1394ネットワークに属する端末以外の物理 I

38

83プロトコルによるものであると認識する。

【0166】5. 上記1.~4. の方法の任意の組合 せ。

【0167】上記1.~5. のような方法により、アイ ソクロナスデータの送/受信要求が送られてきたと認識 したネットワーク接続装置Aは、その受信したデータ送 /受信要求パケットの宛先端末133が属している13 94ネットワーク Z におけるネットワーク接続装置 C の 間に、ATMコネクションを設定するためのシグナリン グ処理を実行する(図14のステップS43)。

【0168】このシグナリング処理の際に要求する帯域 情報としては、受信したデータ送/受信要求パケットに 記述されている使用帯域情報に相当する値を要求する。 このようなシグナリング処理の結果、本実施形態では、 ネットワーク接続装置AとATMスイッチ1350の間 のATMコネクションの識別子としてVC_aが、AT Mスイッチ1350とネットワーク接続装置Cの間のコ ネクション識別子としてVC__ c が与えられた場合を示 している。

【0169】1394端末112からのパケット140 1を受けとったネットワーク接続装置Aは、パケット4 01の宛先端末が1394ネットワークX内の端末では ないので、そのパケット1401の宛先アドレスや送信 元アドレスと、記憶しているトポロジー情報(トポロジ -X) とを対比し、そのパケット1401の転送先の1 394ネットワーク Z における宛先端末や送信元端末の 物理IDを知ることができる。

【0170】具体的には、ネットワーク接続装置Aが記 憶しているトポロジー情報 (トポロジーX) が図6に示 した構成のトポロジー情報である場合には、ネットワー ク接続装置Aは受信したパケット1401の宛先端末の 物理IDをC3[X]からC3[20]に、送信元端末 の物理 I D を A 2 [X] から A 2 [X 0] に書き換え、 ネットワーク接続装置Aが記憶しているトポロジー情報 (トポロジーX) が図8に示した構成のトポロジー情報 である場合には、ネットワーク接続装置Aは受信したパ ケット1401の宛先端末の物理IDをC3 [X] から C3 [Z] に書き換える。

【0171】このように、転送するパケットの宛先情報 を書き直したネットワーク接続装置Aは、上記の処理の 他に、ATMネットワーク500ヘデータを転送するた めのパケット変換処理も実行する。ここでは、転送され てきたパケット1401をレイヤ2パケットとして認識 し、SNAPカプセル化等を行なって適当なATMアダ プテーション・レイヤ処理を施した後に、ATMセル化 してATMネットワーク500中を転送させるものとす る。ここで、使用するATMコネクションは、先ほどネ ットワーク接続装置Aによって設定されたコネクション (VC_a) でもよいし、あらかじめ、このような IE Dであった場合に、その受信したパケットがIEC18 50 C1883データを転送するためのATMコネクション

を各ネットワーク接続装置間に設定しておく方法でも良 6.1

【0172】ここで、パケット1401を適当なATM アダプテーション・レイヤ処理した後のパケット長が、 そのSARパケット(ATMアダプテーションレイヤに おけるセル分割・組立サプレイヤ(Segmentat ion And Reassembly)パケット) 長 よりも長い場合には、パケット1401は複数のATM セル1402に分割されてネットワーク接続装置Cに転 送される事になる。

【0173】ATMセル化されて転送されるATMセル 1402は、ATMスイッチ1350においてスイッチ ング/ヘッダ鸖き換え処理が施され、コネクション識別 子の値をVC_aからVC_cに鸖き直されてネットワ ーク接続装置Cに転送される(図14のステップS4 4、ステップS 4 5)。

【0174】ATMコネクションVC_cによって転送 されたデータ送/受信要求パケット1403はネットワ ーク接続装置Cによって受信された後にATMデセル化 される。

【0175】また、ネットワーク接続装置Cにおいて、 ATMデセル化した後に組み上げた1394パケット中 の1394パケットの宛先端末や送信元端末のアドレス と、記憶しているトポロジー情報 (トポロジーZ) とを 対比し、その1394パケットの転送先の1394ネッ トワーク Z における宛先端末や送信元端末の物理 I Dが 書き換えられる。

【0176】具体的には、ネットワーク接続装置Cが記 憶しているトポロジー情報 (トポロジー Z) が図 6 に示 した構成のトポロジー情報である場合には、ネットワー ク接続装置Cは受信した1394パケットの宛先端末の 物理IDをC3[Z0]からC3[2]に、送信元端末 の物理IDをA2 [X0] からA2 [2] に書き換え、 ネットワーク接続装置Cが記憶しているトポロジー情報 (トポロジーZ) が図8に示した構成のトポロジー情報 である場合には、ネットワーク接続装置 C は受信した1 394パケットの送信元端末の物理IDをA2 [X] か らA2 [2] に暫き換える。

【0177】さらに、ネットワーク接続装置Cは、先に 記述したような方法で、受信したパケットがIEC18 83パケットであることを認識し、上記のように、物理 IDを書き換えた1394パケット1404に記述され ている帯域情報をもとに、1394ネットワーク2内の アイソクロナス・リソース・マネージャ131に対し て、1394ネットワーク2上の帯域とチャネル番号の 獲得要求を送る(図14のステップS46)。この帯域 /チャネル番号の獲得要求の転送手順は1394ネット ワークXにおいて行なったのと同様の手順で実行でき

40

ナスチャネルの設定が終了したならば、ネットワーク接 続装置Cは、1394端末133に対して、データ送/ 受信パケット要求1404を転送する(図14のステッ プS 4 7)。

【0179】以上の処理によって、Lock. Requ e s t パケットの転送処理が終了する。通常のアシンク ロナスパケットの転送処理においては、必ず応答確認パ ケット(Ackパケット)を返送することになっている ので、本実施形態においても、このLock.Requ estパケットの送信に対して1394端末133から 1394端末112に対してのAckパケットの転送処 理が実行されることになるが(第2の実施形態参照)、 ここでは、そのAckパケットの転送処理は省略する。 また、同様に、以下に記述する1394端末133から 1394端末112へのLock. Responceパ ケットの転送処理の終了時にも、1394端末112か ら1394端末133へのAckパケットの転送処理が 実行されることになるが、それも図14においては省略 している。

20 【0180】前述のデータ送/受信要求を1394端末 133が受付できると判断したならば、データ送/受信 ACK (Lock. Response) パケット140 5を、先の送信元の1394端末112に転送する。こ の転送手順は、上述の送信元端末112から宛先端末1 33へのアシンクロナスパケットの転送方式とほぼ同じ

【0181】1394端末133から送出されたデータ 送/受信要求Ackパケット1405は(図14のステ ップS48)、ネットワーク接続装置Cにおいて、宛先 端末や送信元端末の物理IDの書き換え処理とともに、 ATMセル化処理が施される。この場合の物理IDの書 き換え処理も、前述の場合と同様に、ネットワーク接続 装置Cが記憶しているトポロジー情報 (トポロジー Z) が図6に示した構成のトポロジー情報である場合は、ネ ットワーク接続装置 C は受信したパケット 1 4 0 5 の宛 先端末の物理 I DをA 2 [Z] からA 2 [X 0] に、送 信元端末の物理IDをC3[2]からC3[20]に書 き換え、ネットワーク接続装置Cが記憶しているトポロ ジー情報(トポロジーZ)が図8に示した構成のトポロ ジー情報である場合には、ネットワーク接続装置Cは受 信したパケット1405の送信元端末の物理IDをC3 [Z] からC3 [X] に書き換える。

【0182】また、データ送/受信要求Ackパケット 1405を先ほど設定したATMコネクションによって ネットワーク接続装置Aに転送する場合には、作成した ATMセルのVPI/VCIフィールドに設定されたA TMコネクションのコネクション識別子VC__ cを書き 込むことになる。

【0183】このようにATMセル化されたデータ送/ 【0 1 7 8】 1 3 9 4 ネットワーク Z 上でのアイソクロ 50 受信要求 A c k パケット 1 4 0 6 は、ネットワーク接続 装置CからATMスイッチ1350を介してネットワーク接続装置Aに転送される(図14のステップS49、 ステップS50)。

【0184】ネットワーク接続装置Aでの処理も前述同様であり、ATMデセル化処理を施した後に、その受信したデータ送/受信要求Ackパケットの宛先端末や送信元端末の物理IDの書き換え処理が施される。この場合の物理IDの書き換え処理が施される。この場合の物理IDの書き換え処理が施される。この場合の物理IDの書き換え処理が施される。この場合の物理IDをAである場合は、ネットワーク接続装置Aは受信した1394パケットの宛先端末の物理IDをC3[Z0]からC3[X]に書き換え、ネットワーク接続装置Aが記憶しているトポロジー情報(トポロジーX)が図8にこり接続装置Aは受信した1394パケットの宛先端末の物理IDをA2[Z]からA2[X]に書き換える。物理IDをA2[Z]からA2[X]に書き換える。

【0185】最終的に、作成されたデータ送/受信要求Ackパケット1408を送信元の1394端末112に転送することで(図14のステップS51)、IEC1883によって定義されたデータ送/受信要求の転送処理が完了する。

【0186】ここで、上述のデータ転送処理はアシンクロナスパケットの転送によって実現されるものであるので、第2の実施形態の場合と同様に、アシンクロナスパケットを転送する際の要求パケット(Requestパケットを転送する際の要求パケット(Requestパケット)を送出してから、Ack. Completeパケットが戻ってくるまでの時間を一定時間以内に抑えなければならないことになる。よって、第2の実施形態の場合と同様に、他のネットワークを介してLock. RequestパケットやLock. Responseパケットの転送を行なう場合には、ネットワーク接続装置があらかじめ各パケットの転送時にAck. PendingパケットやAck. Busyパケットを送り返しておく方法が考えられる。

【0187】具体的には、図14において、送信側の1394端末112からのLock.Requestパケットを受信したネットワーク接続装置Aが、実際の宛先端末である1394端末133へのパケットの転送処理 40を行なっている適当なタイミングで(図14であれば、ステップS43の処理以降の適当なタイミングにおいて)Ack.PendingパケットやAck.Busyパケットを送信側の1394端末112に送り返しておくことになる。

【0188】また逆に、宛先端末である1394端末133からのLock. Responceパケットを受信したネットワーク接続装置Cが、実際の宛先端末である1394端末112へのパケットの転送処理を行なっている適当なタイミングで(図14であればステップS4

42

9の処理以降の適当なタイミングにおいて)Ack.PendingパケットやAck.Busyパケットを送信側の1394端末133に送り返しておくことになる。

【0189】このような処理を行なっておくことで、1394端末112と113の間でのLock. RequestパケットとLock. Responceパケットの転送処理を完了することができる。

【0190】以上の処理により、例えば、1394ネットワークX上のCh_aに送出されたアイソクロナスパケットは、ネットワーク接続装置A内のコネクションテーブルを参照する事により、バックボーンネットワークであるATMネットワーク500内のVC_aに、カプセル化やATMセル化の処理を施されて入力される。また、1394ネットワーク Zに属するネットワーク接続装置Cにおいては、ATMネットワーク500上のVC_cから受信したATMセルを、ネットワーク接続装置C内のコネクションテーブルを参照する事により、1394ネットワーク Z上のCh_cに、1394アイソクロナスパケットへのパケット変換を行なった後に送出される。

【0191】また、バックボーンネットワークであるATMネットワーク500上や、1394ネットワークZ上で、アイソクロナスパケットを転送するための帯域やチャネルが確保できなかった場合には、その旨を伝えるIEC1883プロトコルにおけるNack(拒否応答)信号がネットワーク接続装置Cまたはネットワーク接続装置Aから送信元の1394端末112に送信されることになる。

0 【0192】3.2 実際のアイソクロナスデータ転送 これまでに示したアイソクロナスチャネルの設定によっ て、ネットワーク接続装置A、Cには、設定された13 94アイソクロナスチャネルとATMコネクションの間 の関係を示すコネクションテーブルが作成/記憶される ことになる。ネットワーク接続装置A、Cで各々保持し ているコネクションテーブルの一例を図15に示す。

【0193】図15に示したネットワーク接続装置A、Cのそれぞれのコネクションテーブルでは、各アイソクロナスチャネルのチャネル番号(Iso.Ch)、設定帯域、コネクションの設定を要求した端末(ソース)とコネクションの設定を要求された端末(デスティネーション)の組み合わせ、さらに、図6または図8のトポロジー情報から得られる、アイソクロナスチャネルの設定を要求した/された端末の各ネットワークで認識されている物理ID(ソース物理ID、デスティネーション物理ID)が示されている。また、本コネクションテーブルには各アイソクロナスチャネルに対応するATMコネクションのVPI/VCI値も記述されている。

【0194】なお、図15の例では、ネットワーク接続 50 装置A、Cがそれぞれが自1394ネットワーク内の端 末との間に設定しているアイソクロナスチャネルの情報 (Iso. Ch) も示すようになっているが、この、自1394ネットワーク内の端末との間に設定しているアイソクロナスチャネルの情報は本コネクションテーブルに記述しても良いし、記述しなくても良い。

【0195】また、図15においては、1394ネットワークX上にアイソクロナスチャネルが4本設定され、1394ネットワークZ上にアイソクロナスチャネルが3本設定されている例を示している。また、1394ネットワークX側において、上記の手順によって新たに設定された1394ネットワークX内のアイソクロナスチャネルのチャネル番号が「9」、設定された帯域が15Mbpsであり、このアイソクロナスチャネルに対応して設定したネットワーク接続装置AとATMスイッチ1350の間のATMコネクション(VC_a)のVPI/VCIの値がVPI=b、VCI=qである場合を示している。

【0196】さらに、1394ネットワーク2側において、上記の手順によって新たに設定された1394ネットワークX内のアイソクロナスチャネルのチャネル番号が「4」、設定された帯域が15Mbpsであり、このアイソクロナスチャネルに対応して設定したネットワーク接続装置CとATMスイッチ1350の間のATMコネクション(VC_c)のVPI/VCIの値がVPI=a、VCI=pである場合を示している。

【0197】上記のようなコネクションテーブルを各ネットワーク接続装置が保持しているとして、以下に、実際のアイソクロナスデータの送/受信方式について述べていく。

【0198】まず、アイソクロナスチャネルの設定要求を出した1394端末112から、アイソクロナスパケットを1394端末133に送信する場合のアイソクロナスデータの送信手順を、図16を参照して説明する。この場合には、先の図1に示した、IEC1883プロトコルでのアイソクロナスデータの送/受信要求パケットの転送において、アイソクロナスデータの送信ということになる。

【0199】アイソクロナスデータを送出する1394端末112は、宛先端末のアドレスなどは記述せずに、ただ、設定されているアイソクロナスチャネルCh_a=9上にアイソクロナスパケットを送出するだけである。

【0200】図18に1394 Specificat ionで規定されているアイソクロナスパケットのフォーマットの一例を示す。ただし、1394 Speci ficationによれば、このアイソクロナスパケットの送出の際にもバスの使用権を獲得するためのアービトレーション処理が必要であることになっているので、データを送出する1394端末112は、まずアイソク 50

44

ロナスデータ送信のアービトレーションを行なった後に (図16のステップS61)、アイソクロナスパケット 1301をバス上に送出する(図16のステップS6 2)。

【0201】次に、ネットワーク接続装置Aは、図15のコネクションテーブルによって、1394ネットワークX上のアイソクロナスチャネルCh_a=9がATMコネクションVC_a (VPI=b、VCI=q) に対応していることを知っているので、アイソクロナスチャネルCh_a=9が送られてきたアイソクロナスパケット1301をATMセル化し、そのATMセル化したパケット1302をATMコネクションVC_aに転送する。

【0202】ここで、以上の処理は、データリンクレイヤの識別子である、1394ネットワーク上におけるチャネル番号とATMネットワーク上におけるコネクション番号を参照するだけで行なわれている。よって、これ以降の説明においては、このようなデータリンクレイヤの識別子のみを用いた処理の事をデータリンクスイッチングと呼ぶことにする。

【0203】このATMセル化されたパケット1302は、ATMネットワーク中をATMコネクションVC_aによって転送され、ATMスイッチ1350においてスイッチング/セルヘッダの書き換え処理を施されATMセル1303に変換された後に、ATMコネクションVC_c (VPI=a、VCI=p)によってATMスイッチ1350からネットワーク接続装置Cに転送される(図16のステップS63、ステップS64)。

【0204】ATMコネクションVC__cによって転送されてきたATMセルは、ネットワーク接続装置Cに到着した後にATMデセル化され、アイソクロナスパケット1394が取り出される。ネットワーク接続装置Cは図15のコネクションテーブルによって、このATMコネクションVC__c(VPI=a、VCI=p)に対応ネクションVC__c(VPI=a、VCI=p)に対応ルがこ1394ネットワーク Z内のアイソクロナスチャネルがCh__c=4であることを知っているので、この取り出されたアイソクロナスパケット1394ネットワークスチャネルに送出するための、1394ネットワークステップS65)、アイソクロナスパケット1304を上記のアイソクロナスチャネルCh__c=4に送出する(図16のステップS66)。

【0205】このような一連の手順によって、アイソクロナスデータを1394端末112から1394端末131に送信することができる。

【0206】一方、1394端末131から1394端末112へアイソクロナスデータの受信を行ないたい場合には、前述のIEC1883プロトコルによってアイソクロナスデータの受信要求を送出することによって実現できる。この時のIEC1883パケットの転送は、

のステップS76)。

図14に示した場合と同様に実行できる。アイソクロナスデータの受信要求を送出した1394端末112は、その結果、1394端末133から送られてくるアイソクロナスパケットを、図17に示す手順によって受信することができる。図17に示した手順は、基本的には図16のアイソクロナスパケットの送信手順と同様に実現できる。

【0207】すなわち、アイソクロナスデータを送出する1394端末133は、宛先端末のアドレスなどは記述せずに、ただ、設定されているアイソクロナスチャネルCh_c=4上にアイソクロナスパケットを送出すだけである。ただし、1394 Specificationによれば、このアイソクロナスパケットの送出の際にもバスの使用権を獲得するためのアービトレーション処理が必要であることになっているので、データを送出する1394端末112は、まずアイソクロナスデータ送信のアービトレーションを行なった様に(図17のステップS71)、アイソクロナスパケット1394をバス上に送出する(図17のステップS72)。

【0208】次に、ネットワーク接続装置Cは、図15のコネクションテーブルによって、1394ネットワーク2上のアイソクロナスチャネルCh_c=4がATMコネクションVC_c(VPI=a、VCI=p)に対応していることを知っているので、アイソクロナスチャネルCh_c=4で送られてきたアイソクロナスパケット1394をATMセル化し、そのATMセル化したパケット1303をATMコネクションVC_cにデータリンクスイッチングによって転送する。

【0209】このATMセル化されたパケット1303は、ATMネットワーク中をATMコネクションVC__cによって転送され、ATMスイッチ1350においてスイッチング/セルヘッダの書き換え処理を施されATMセル1302に変換された後に、ATMコネクションVC__a(VPI= b、VCI= qによってATMスイッチ1350からネットワーク接続装置Aに転送される(図17のステップS73、ステップS74)。この、ATMコネクションVC__aによって転送されてきたATMセルは、ネットワーク接続装置Aに到着した後にATMデセル化され、アイソクロナスパケット1301が取り出される。

【0210】ネットワーク接続装置Aは図150コネクションテーブルによって、このATMコネクションVC $_$ a(VPI=b、VCI=q)に対応した1394ネットワークX内のアイソクロナスチャネルがCh $_$ a=9であることを知っているので、この取り出されたアイソクロナスパケット1301をアイソクロナスチャネルに送出するための、1394ネットワークX内でのアービトレーション処理を行なった後に(図170ステップ575)、アイソクロナスパケット1301を上記のアイソクロナスチャネル $Ch_$ a=9に送出する(図17

【0211】なお、1394 Specificationによれば、アイソクロナスパケットの転送の際には、アシンクロナスパケットの転送の場合と異なり、送信側の端末から送信されたデータパケットを受信側端末が受けとることができた場合にも、その応答確認パケット(Ackパケット)を返す必要はないことになっている。

46

【0212】3.3 ネットワーク接続装置の内部構成 図19に本実施形態で用いられるネットワーク接続装置 Aの内部構成の一例を示す。ネットワーク接続装置 Aでは、バックボーンネットワークである ATMネットワーク 500とのデータ転送を行なうための ATMレイヤ処理部1909、シグナリング処理部1908と、1394ネットワーク X とのデータ転送を行うための1394バス制御処理部1906、1394プロトコル処理部1907が存在する。

【0213】1394プロトコル処理部1907は、1394 Specificationでいうところの、いわゆる、物理レイヤ処理とリンクレイヤ処理とトランザクションレイヤ処理を実行する機能である。

【0214】また、ATMネットワーク500を介して1394ネットワーク間のアイソクロナスデータの転送を行なうための機能として、トポロジー情報交換処理部1902、トポロジー記憶部1901、アドレス/コネクション変換処理部1910、ATM/1394ブリッジング処理部1911が存在する。

【0215】さらに、本実施形態においてはATMコネクションとアイソクロナスチャネルのデータリンクスイッチング処理を実行するデータリンクスイッチング処理部1912を設けて、アイソクロナスデータの高速スイッチング処理を実行できるようにしている。

【0216】ここで、図15に示したコネクションテーブルはトポロジー記憶部1901に記憶される場合やATM/1394ブリッジング処理部1911に記憶するなどの方法が考えられるが、上記のデータリンクスイッチング処理を実行するために、本実施形態では、ネットワーク接続装置のそれぞれのインタフェース処理部である、1394プロトコル処理部1907とATMレイヤ処理部1909に記憶する事とする。

【0217】まず、ネットワーク立ち上げ時に受信された、他のネットワークのトポロジー情報(ここではトポロジーY0、20またはトポロジーY、2)はATMネットワーク500を介して受信され、トポロジー交換処理部1902からトポロジー記憶部1901に転送される。この、トポロジー交換処理部1902において、第1の実施形態において示したトポロジー情報の初期化処理が実行されている。

【0218】また、1394ネットワークは立ち上げ時 (バスリセット時) にトポロジー認識処理(Tree__

: .

ID、Self_ID) を実行し、1394ネットワー クXのトポロジー情報が1394バス制御処理部190 6に記憶されるので、そのトポロジー情報をトポロジー 記憶部1901に転送する。これによってトポロジー記 憶部1901は1394ネットワークX、Y、Zの全て のトポロジー情報(トポロジーX0、Y0、Z0または トポロジーX、Y、Z)を入手できたことになる。ここ で、上記のトポロジー情報の交換のためのATMコネク ションは、トポロジー情報交換処理部1902からの要 求によって設定されるので、後述するアイソクロナスデ 10 ータ転送のために設定されるATMコネクションとは、 ATMシグナリング処理部1908によって識別可能に なっている。

【0219】次に、1394ネットワークXからのアイ ソクロナスパケットの転送処理について述べる。まず1 394ネットワークX内の1394端末からのアイソク ロナスデータの送信/受信を開始しようとした場合に は、その1394端末が1394ネットワークX内の帯 域とアイソクロナスデータを転送するチャネルをアイソ クロナス・リソース・マネージャから取得し、その後 に、アイソクロナスデータの送信/受信要求信号を相手 の1394端末に送信することになる。よって、ネット ワーク接続装置Aでは、この、アイソクロナスデータの 送信/受信要求パケットを前述のような手段によって検 知し、異なる1394ネットワークに属している139 4端末との間にアイソクロナスデータ転送用のATMコ ネクションを設定する。

【0220】まず、1394ネットワークXからアシン クロナスパケットを受信したネットワーク接続装置A は、そのパケットが上記のデータ送/受信要求パケット であった場合には、そのデータ送/受信要求に記されて いる、要求先の1394端末アドレスを読みとり、それ が1394ネットワーク X以外の1394ネットワーク に属する1394端末であった場合に、そのデータ送/ 受信要求パケットをATM/1394ブリッジング処理 部1911に転送する。

【0221】ATM/1394ブリッジング処理部19 11では、要求パケットの宛先端末や送信元端末の物理 I Dをアドレス/コネクション変換処理部1910に送 り、そこでトポロジー記憶部1901内に記憶している トポロジー情報(トポロジーX)を元に、宛先ノードが 属している1394ネットワークにおける物理 I Dに書 き換える。また、このATM/1394ブリッジング処 理部1911では、宛先ノードアドレスを鸖き直したデ ータ送/受信要求パケットのATMセル化処理も実行す る。さらに、ATM/1394ブリッジング処理部19 11は、読みとったデータ送/受信要求パケットの宛先 ノードアドレスから、その接続要求先の1394ネット ワークに属しているネットワーク接続装置を判断し、そ

48

グ処理部1908に転送する。

【0222】ATMシグナリング処理部1908におい ては、その通知されたネットワーク装置のATMアドレ スに対してATMコネクションを設定するためのシグナ リング処理を行なう。ここで、各ネットワーク接続装置 のATMアドレスはトポロジー記憶部1901に記憶し ておく方法(トポロジーXに記述しても良い)や、AT Mシグナリング処理部1908内に記憶しておき、AT M/1394ブリッジング処理部からは、そのネットワ ーク接続装置の1394アドレスを通知してもらう方法 も考えられる。このATMシグナリング処理部1908 におけるシグナリング処理には、Q. 2931を用いる 方法も考えられるし、あらかじめネットワーク接続装置 間にPVCを設定しておき、そのPVCにデータ送/受 信要求パケットをATMセル化した後のATMセルを送 出するなどの方法なども考えられる。

【0223】シグナリング処理によってATMコネクシ ョンが設定されると、そのATMコネクションを用い て、データの送/受信要求パケットをATMセル化した データが、宛先の1394端末が属している1394ネ ットワークに属しているネットワーク接続装置にATM レイヤ処理部1909を介して転送される。また、AT Mシグナリング処理によって設定されたATMコネクシ ョンと、1394ネットワークX内のアイソクロナスチ ャネルの関係(図15参照)は、各々のネットワークの データ転送処理を実行する1394プロトコル処理部1 907とATMレイヤ処理部1909の双方に記憶され ることになる。このコネクションテーブルを用いて、こ の後1394プロトコル処理部に送られてきたアイソク ロナスパケットの中で、ネットワーク接続装置Aを介し て他の1394ネットワークに転送するアイソクロナス パケットを、データリンクスイッチング処理部1912 に転送することができるようになる。

【0224】次に、ATMネットワーク500を介して ATMセル化されたデータを受信したネットワーク接続 装置Aは、そのATMセルがシグナリングデータであっ た場合に、そのATMセルをATMシグナリング処理部 1908に転送しシグナリング処理を実行する。このA TMシグナリングデータには、そのATMコネクション がトポロジー情報交換処理のために用いられるコネクシ ョンであるのか、アイソクロナスデータの転送に用いら れるコネクションであるのかを識別する情報を記述する ことが可能である。具体的には、ISO(国際標準規 格)にて規定されているNSAP形式のアドレスフィー ルド中のESIフィールドに特定の値を与えておく方法 や、RESERVEフィールドを用いる方法や、シグナ リング情報の中に、そのATMコネクションの種類を記 述しておくなどの方法も考えられる。よって、ATMコ ネクションが設定され、ATMレイヤ処理部1909に のネットワーク接続装置のATMアドレスをシグナリン 50 おいて、アイソクロナスデータ転送用のATMコネクシ

ョンを介してATMセルが転送されてきた場合には、そのATMセルをATM/1394ブリッジング処理部1911に転送し、トポロジー情報交換用のATMコネクションを介してATMセルが転送されてきた場合には、そのATMセルをトポロジー情報交換処理部1902に転送することができる。

【0225】ATM/1394プリッジング処理部1911においては、ATMセルから1394パケットの組み立て処理を行ない、その受けとった1394パケットがアシンクロナスパケットであった場合には、そのパケットの送信元端末や宛先端末の物理IDを読みとり、その読みとった物理IDをアドレス/コネクション変換処理部1910に送り、そこでトポロジー記憶部1901内に記憶したトポロジー情報(トポロジーX)を元に、自1394ネットワーク内の送信元端末や宛先端末の物理IDに書き換える。

【0226】また、前述のような方法によって受けとったアシンクロナスパケットがアイソクロナスデータの送/受信要求パケットがアイソクロナスデータ送/受信要求パケットから要求されている帯域を持ったアイソクロナスチャネルを記みとった帯域を持ったアイソクロナスチャネルを1394ネットワーク内にアイソクロナスチャネルを1394ネットワーク内にアイソクロナスチャネルが対応するとの情報(図15年送したATMコネクションと、新たに設定した1394アイソクロナスチャネルが対応するとの情報(図15年以上のでは、各々のネットワークのデータ転送処理を実行する1394プロトコル処理部1907とATMレイヤ処理部1909の双方に記憶されることになる。

【0227】このコネクションテーブルを用いて、この後ATMレイヤ処理部1909に送られてきたATMセルの中で、1394ネットワークX内のアイソクロナスチャネルにデータを転送するATMセルに関しては、直接、データリンクスイッチング処理部1912に転送することができるようになる。

【0228】なお、後述の第4の実施形態において紹介するように、バックボーンネットワークとなるネットワークは公衆網でも良く、この場合は、遠隔家庭やオフィス毎に存在する1394ネットワークを単一の1394ネットワークにエミュレートさせることが可能となる。

【0229】 (第4の実施形態) 次に、図20~23を 参照して、遠隔に離れた家庭内に存在する1394ネットワークに属している1394端末間で通信を行なう際 に、各1394ネットワークが電話網のような公衆網に よって接続されている場合を示す。

【0230】本実施形態では、各1394ネットワーク と前記公衆網の間にネットワーク接続装置が存在し、こ のネットワーク接続装置が、前記公衆網と各1394ネ 50

ットワークの間でのデータ転送処理を実行する方式について述べる。ここで、遠隔に離れた家庭内の各1394 ネットワークは、電話回線やインターネットなどによって接続されているものとする。

【0231】図20に、本実施形態のネットワーク接続装置を介して、異なる家庭間を接続した場合の接続形態の一例を示す。ここでは、1394ネットワークX2040を有する家庭と1394ネットワークY2050を有する家庭が、各々ネットワーク接続装置2010、2020を介して公衆網ネットワーク2030によって接続している。具体的には、ネットワーク接続装置A2010とB2020が公衆網インタフェース(例えば電話回線)も有しており、その公衆網インタフェースを介して1394ネットワークX2040と1394ネットワークY2050が接続している形態である。

【0232】以下に、図20中の1394ネットワーク X内の1394端末2011から、1394ネットワークY内の1394端末2022へアシンクロナスデータ を転送する場合の2つの実施形態(第1のアシンクロナスデータ転送、第2のアシンクロナスデータ転送)について詳細に述べる。

【0233】4.1 第1のアシンクロナスデータ転送 図21を参照して、第1のアシンクロナスデータ転送の データ転送手順について、詳細に説明する。

【0234】まず、1394ネットワークX内の1394端末2011から、1394ネットワークY内の1394端末2022にデータを転送したいと思った1394ネットワークX側のユーザーは、その1394端末112ではなく、ネットワーク接続装置Aに対して処理を行ない、ネットワーク接続装置Aから1394ネットワークYのネットワーク接続装置Bに対して通信要求を送信する。

【0235】図21では、公衆網ネットワークとして電話網を用いた場合として、ネットワーク接続装置Aからネットワーク接続装置Bに対して電話をかける(シグナリング)処理を実行している(図21のステップS81)。また、図20、21においてはネットワーク接続装置A、Bが、それぞれ電話番号としてA[T]、B[T]というアドレスを持っている場合を示している。【0236】次に、シグナリング処理に成功してネットワーク接続装置間の電話回線が設定できたならば、各々のネットワーク接続装置A、Bが記憶しているトポロジー情報を、その電話回線を介して交換する(図21のステップS82)。

【0237】このトポロジー交換処理の結果、各ネットワーク接続装置A、Bは、お互いの1394ネットワークのトポロジー情報を保持することになる。この場合、この後に新たなバスリセットによって新しいトポロジー情報を構築しても良いし、構築しなくても良い。

【0238】次に、ネットワーク接続装置Aはデータを

送出させる1394端末2011に対し、所望のデータ を読み出すための読出要求パケット(Read.Reg uestパケット)2101を送出し(図21のステッ プS83)、1394端末2011からの読出応答パケ ット (Read. Completeパケット) 2102 によって所望のデータを読み出すことができる(図21 のステップS84)。

【0239】なお、図21においても、上記の各処理の 前には1394バスの使用権を獲得するためのアービト レーション処理が必要になるが、図21においては省略 している。

【0240】また、ネットワーク接続装置Aは、設定し た電話回線を用いて読み出したデータを公衆網のデータ 転送方式に応じて(図21ではパケット2103を用い て)ネットワーク接続装置Bに転送すると共に、その読 み出したデータを転送する宛先端末(1394端末20 22) の物理 I Dも一緒に通知する (図21のステップ S85)。この転送する宛先の端末(1394端末20 22)の物理IDは、先のトポロジー交換処理(図21 のステップS82) によって読みとった1394ネット ワークYにおける1394端末2022の物理IDであ る。具体的には、図20、21において、1394ネッ トワーク Y内の端末 B 2 [Y] を通知する。

【0241】ここで、図21では、電話をかけた139 4 ネットワーク X から電話を受けた 1 3 9 4 ネットワー クYへのデータ転送を行なっているので、宛先端末の物 理IDを通知する事になっているが、逆に、電話をかけ た1394ネットワークXが、電話を受けた1394ネ ットワークYからデータを受信したい場合には、データ 送信を要求する1394端末の物理IDを、ネットワー ク接続装置Aからネットワーク接続装置Bに通知する。 この場合に通知する端末アドレスも、図20、21にお いては1394ネットワークY内の1394端末の物理 ID、すなわち、B2 [Y] を通知する。

【0242】このようにして送られてきたデータと、そ のデータの宛先端末(1394端末2022)の物理Ⅰ Dを受信したネットワーク接続装置Bは、その受信した データを1394端末2022への鸖込要求パケット (Write. Requestパケット) 2104に乗 せて1394端末2022へ送信する(図21のステッ 40 プS86)。

【0243】最終的に、データを受信した1394端末 2022からの鸖込応答パケット(Write.Com pleteパケット)2105が、ネットワーク接続装 置Bを経由して(図21のステップS87)、ネットワ ーク接続装置Aに対して、公衆鋼でのデータ転送方式に 応じて(図21ではパケット2106を用いて)転送さ れたところで、このデータ転送処理は終了する(図21 のステップS88)。

52

スパケットの転送に対しても同様に行なえる事は、第3 の実施形態からの自明である。

【0245】4.2 第2のアシンクロナスデータ転送 図22を参照して、第2のアシンクロナスデータ転送の データ. 祖宇手順について詳細に説明する。

【0246】まず、1394ネットワークX内の139 4端末2011が、1394ネットワークY内の139 4端末2022にデータを転送したいと思った1394 ネットワークX側のユーザーは、1394端末2011 から宛先になる1394端末2022が存在する139 4 ネットワークが存在する家庭のHome_ID(例え ば電話番号)を通知するための要求パケット (Reau estパケット)2201を通知する(図22のステッ プS 9 1)。

【0247】このパケットをネットワーク接続装置Aに おいて認識する方式としては、前述のようなIEC18 83パケットの識別方式のような、パケットヘッダを見 る方式やパケットのデータ部分を読む方式などの、いく つかの方式が考えられる。

【0248】また、1394ネットワークY内に他の家 庭のHome_IDを通知する方法は、1394ネット ワークを介してネットワーク接続装置から通知する方法 でも良いし、使用するユーザーが記憶しているHome IDを1394端末2011に書き込んで通知するよ うな方式でも良い。

【0249】次に、1394ネットワークYへの接続要 求を受けとったネットワーク接続装置Aは、送られてき たHome_IDを参照し、それがネットワーク接続装 置Bの存在する家庭であることを認識し、送信先の13 94ネットワークYのネットワーク接続装置Bに対し て、通信要求を送信する。図22では、公衆網ネットワ ークとして電話網を用いた場合を想定しているので、ネ ットワーク接続装置Aからネットワーク接続装置Bに対 して電話をかける(シグナリング)処理を実行している (図22のステップS92)。

【0250】ここで、図20、21においては、ネット ワーク接続装置A、Bが、それぞれの電話番号としてA [T] 、B [T] というアドレスを持っている場合を示 している。

【0251】次に、シグナリング処理に成功してネット ワーク接続装置間の電話回線が設定できたならば、それ ぞれのネットワーク接続装置A、Bが記憶しているトポ ロジー情報を、その電話回線を介して交換する(図22 のステップS93)。さらにネットワーク接続装置A、 Bは、この受信したトポロジー情報も含めて、各139 4 ネットワークにおいて第1の実施形態に示したような 新たなバスリセットを発生させ、トポロジーの自動構成 認識処理を実行する(図22のステップS94)。

【0252】この新たなトポロジーの自動構成認識処理 【0244】このようなデータ転送処理はアイソクロナ 50 の結果、各ネットワーク接続装置が保持することになる

トポロジー情報の概念図を図23に示す。このトポロジー情報の概念図は図4に示した概念図と同様のものである。つまり、この新たなトポロジーの自動構成認識処理以降の、アシンクロナスパケットの転送やアイソクロナスパケットの転送は、第2、第3の実施形態と同様に実行できることになる。

【0253】 (第5の実施形態) 次に、図24~27を 参照して公衆網ネットワーク内に存在する画像サーバー から、家庭内の1394端末で画像データを受信する際 に、本発明のネットワーク接続装置で実行する処理に関 しての詳細を述べる。

【0254】この方法は、基本的に第3の実施形態と第4の実施形態と同様に行なう事ができるが、公衆網ネットワーク内の画像サーバーが1394アドレスを持っていないような場合には、そのための特殊な処理が必要となる。

【0255】以下に、1394アドレスを持っていない 画像サーバーから家庭内1394端末が画像データを受 信する際に、その1394端末と画像サーバー間に帯域 を保証するチャネル(コネクション)を設定する場合に ついて詳細に説明する。

【0256】図24に、本実施形態のネットワーク接続装置を介して、公衆網ネットワーク内の画像サーバー2420と1394ネットワークX2440を有する家庭内の1394端末間を接続した場合の接続形態の一例を示す。具体的には、1394ネットワークX2440内のネットワーク接続装置A2410と画像サーバー2420が、ATMネットワーク2430によって接続している。

【0257】図25を参照して、図24の構成で画像サーバー2420から1394ネットワークX2440内の1394端末2411へ画像データの転送を行なう場合のコネクション設定のための詳細な手順について述べる。また、図27を参照して、図24の構成で画像サーバー2420から1394ネットワークX2440内の1394端末2411への実際の画像データの転送手順について述べる。

【0258】まず、ネットワーク接続装置Aは、公衆網ネットワーク2430内に存在する各種のサーバーのアドレスを収集する(図25のステップS101)。これは、1394ネットワークX2440内の1394端末が享受できるサービスを、あらかじめ調べておくと共に、その情報を各1394端末に通知するために行なうものである。当然、このようなデータ収集は行なわずに、画像データを受信したい1394端末2411が所望の画像サーバーのアドレスをネットワーク接続装置2410に通知する方法(第4の実施形態の方法)も考えられる。

【0259】図25においては、通知された画像サーバーのアドレスとして、画像サーバー2420のATMア

54

ドレス [S] が通知された場合を示している。

【0260】次に、この収集した各種サーバーに対して1394ネットワーク X内での1394端末として物理IDを与え、さらに、その物理IDを1394ネットワーク X内の全端末に通知するために、ネットワーク接置Aは1394ネットワーク Xに対してバスリセでが表してがある。これに対してバスリセによったのようなサーバーが存在するを担っに存在するを種サーバーは1394アドレス(図25のATMアドレス(図25のATMアドレス(図25のATMアドレス(図25のATMアドレス(図25のATMアドレス(図25のATMアドレス)と、各種サーバーに割り当てられた1394ネットワーク X内での物理IDアドレス(図25のAs[X])の対応関係を保持しておけば良い。

【0261】このようなトポロジー処理によって、1394ネットワークX内の1394端末2411は、公衆網ネットワーク内の画像サーバー2420の存在を認識することができるので、1394端末2411は画像サーバー2420に対して、直接、画像送信の要求を出すことができるようになる。ただし、実際には、この画像送信要求データはネットワーク接続装置Aにおいて受信され、ネットワーク接続装置Aから公衆網ネットワーク2430を介して画像サーバー2420に転送されることになる。

【0262】まず、1394端末2411は1394ネットワークX内に画像データ転送のためのアイソクロナスチャネルを設定するために、1394ネットワークX内のアイソクロナス・マネージャ2413に対して必要帯域とチャネル番号を要求する(図25のステップS103)。

【0263】図25においては、この要求の結果、アイソクロナス・マネージャ2413によってチャネルの設定が可能である旨と、割り当てられたチャネル番号Ch_aが通知された場合を示している。

【0264】次に、1394端末2411は、自端末と画像サーバー2420の間にアイソクロナスチャネルが設定されたものと認識するので、画像サーバー2420に対して、第3の実施形態で示したアイソクロナスータ送/受信を要求するためのLock. Requestパケット2502(IEC 1883に準拠)を送出するのステップS104)。このLock. Requestパケットにおける宛先端末の物理IDは、ネットワーク接続装置Aによって与えられたAs[X]からの接続要求先のサーバーが画像サーバーを「X])からの接続要求先のサーバーが画像サーバー2420であることを知ることができるとともに、その要求パケットの中身を読むことによって要求帯域なの必要情報も得る事ができる。このようにして得た情報を

元に、ネットワーク接続装置Aは、ネットワーク接続装置Aから画像サーバー2420へのシグナリング処理を実行する(図25のステップS105)。

【0265】本実施形態では、公衆網としてATMネットワークを仮定しているので、ここでは、ATMシグナリング処理が実行され、ネットワーク接続装置Aと画像サーバー2420の間に、通知された必要帯域が設定可能であるならば、ATMコネクションVC_aが設定される。さらにネットワーク接続装置Aは、シグナリングに成功したならば、1394端末2411に対して、画10像データ送/受信要求が受け入れられた旨を通知するためのLock.Responseパケット2503を送信する(図25のステップS106)。

【0266】これら一連の処理によって、1394端末2411と画像サーバー2420間に画像データ転送のためのコネクション/チャネルが設定できたことになる。

【0267】ここで、ネットワーク接続装置Aと画像サーバー2420の間でのシグナリング情報は、通常シグナリング処理のためのコネクションを用いて行なわれるが、特にVODサービスのような場合には、あらかじめ画像サーバーに対する制御コネクションが設定されている場合もある。よって、本実施形態における上記シグナリング処理においても、通常のATMシグナリング処理ではなく、画像サーバーに割り当てられた制御コネクションを用いて行なう場合も考えられる。

【0268】また、上記の処理によって、ネットワーク接続装置Aは、1394ネットワークX内のアイソクロナスチャネル番号Ch_aと、公衆網ネットワークであるATMネットワーク内のATMコネクションVC_aとが対応している事を認識することができる。

【0269】図26に、上記の一連の手順が終了した時点で、ネットワーク接続装置Aが認識しているトポロジー情報の概念図の一例を示し、図27に、上記の手順によって設定されたコネクション/チャネルを用いた、実際の画像データの転送手順を示す。

【0270】図26のように、ネットワーク接続装置Aは自1394ネットワークXに画像サーバー2420が接続し、そのATMアドレスは[S]であり、かつ1394端末の物理IDとしてAs[X]という値が与えら40れていると認識している。

【0271】また、1394ネットワークX側に設定されたアイソクロナスチャネルChaとATMネットワーク内に設定したATMコネクションVC_aが対応関係にあることも認識している。

【0272】このようなトポロジー情報を保持している トワークX、Yの各々において新たる場合に、1394端末2411が画像データを受信する ためには、まず、1394端末2411から画像サーバ ロジー情報(トポロジーX、Y)を作った対してデータ転送の開始を要求するためのパケット 2601を送信する(図27のステップS111)。こ 50 0、Y0、X、Y)を図29に示す。

56

のような転送開始を要求するパケットは第3の実施形態においては示していないが、当然、第3の実施形態においても用いることができる。なお、このデータリクエストパケット2601は、新たに設定されたアイソクロナスチャネルを用いて転送しても良いし、アシンクロナスパケットを用いて送信しても良い。

【0273】次に、このデータ転送要求パケットを受け とったネットワーク接続装置Aは、画像サーバー242 0へのATMコネクションもしくは制御コネクションを 用いて、この画像データの転送リクエストを通知する (図27のステップS112)。

【0274】この画像データ送信要求を受けとった画像サーバー2420は、所定のATMコネクションVC_aに要求された画像データを送出する(図27のステップS113)。

【0275】さらに、ネットワーク接続装置Aは、受信した画像データを、1394ネットワークにおけるアイソクロナスデータ転送のためのアービトレーション処理(図27のステップS114)を経た後に、1394端末2411にアイソクロナスチャネルCh_aを用いて送信する(図27のステップS115)。

【0276】(第6の実施形態)次に、図28~図33を用いて、2つの1394ネットワークX、Yを1つのネットワーク接続装置Cによって接続した場合の実施形態について説明する。

【0277】この場合には、2つの1394ネットワークを間に他のネットワークを介することなく、ネットワーク接続装置Cによって接続することになるので、第1の実施形態に示したようなトポロジーのFlooding処理は不要になる。

【0278】図28に、本実施形態のネットワーク接続 装置Cによって2つの1394ネットワークX、Yを接 続した場合のネットワークの構成図の一例を示す。

【0279】図28によれば、ネットワーク接続装置Cによって、4つの1394端末2811~2814を含む1394ネットワークXと、3つの1394端末2821~2823を含む1394ネットワークYが接続されている。

【0280】各1394ネットワークは、1394 Specificationに示された一連の自動構成認識処理(Tree_IDプロセス、Self_IDプロセス)を実行して、各1394ネットワークのトポロジー情報(トポロジーX0、Y0)を作成する。

【0281】また、本実施形態のネットワーク接続装置 Cは、それらのトポロジー情報を用いて、1394ネットワークX、Yの各々において新たな自動構成認識処理 を実行し、前述のトポロジーX0、Y0を共有したトポロジー情報(トポロジーX、Y)を作成する。このよう にして作成されたトポロジー情報の一例(トポロジーX 0、Y0、X、Y)を図29に示す

れば良い。

【0282】図29では、1394ネットワークXにお けるルート端末として1394端末2812 (A2 [X 0]) が選択され、アイソクロナス・リソース・マネー ジャ端末として1394端末2814 (A4 [X0]) が選択された場合を示している。同様に、図29では、 1394ネットワークYにおけるルート端末として13 94端末2821 (B1 [Y0]) が選択され、アイソ クロナス・リソース・マネージャ端末として1394端 末2823 (B3 [Y0]) が選択された場合を示して いる。

【0283】このように、ネットワーク接続装置Cは、 自ネットワーク接続装置に接続している2つの1394 ネットワークの各々のトポロジー情報を保持することが できるので、この情報を元に、図6または図8に示した 場合と同様のトポロジー情報を保持することができるよ

【0284】ネットワーク接続装置Cが保持している1 394ネットワークX、Yのトポロジー情報の一例を図 30、31にそれぞれ示す。ここで、図30に示すトポ ロジー情報は1394ネットワークXから1394ネッ トワークYへのデータ転送を行なう場合に用いられる情 報であり、図31に示すトポロジー情報は1394ネッ トワークYから1394ネットワークXへのデータ転送 を行なう場合に用いられる情報である。

うになる。

【0285】図30、31のトポロジー情報は、基本的 に図6や図8に示したトポロジー情報と同様の構成にな っている。つまり、図30のトポロジー情報において は、1394ネットワークX内の端末がルート端末やア イソクロナス・リソース・マネージャ端末となり、図3 1のトポロジー情報においては1394ネットワークY 内の端末がルート端末やアイソクロナス・リソース・マ ネージャ端末となっている。

【0286】また、各1394端末の処理能力(Cap

ability)の設定は、図6に示したトポロジー情

報の場合と同様に、1394ネットワークXのトポロジ ー情報(図30)では、1394ネットワークY内の1 394端末の処理能力がアイソクロナス処理能力 (Is ochronous Capability)以下とな り、1394ネットワークYのトポロジー情報(図3 1) では、1394ネットワークX内の1394端末の 処理能力がアイソクロナス処理能力(Isochron ous Capability)以下となっている。 【0287】ここで、図30や図31では1394ネッ トワークXにおけるルート端末やアイソクロナス・リソ ース・マネージャ端末には、トポロジーX0とトポロジ -Xで、共に同じ1394端末が割り当てられるように なっている。しかし、本実施形態においても必ずこのよ うに一致している必要はなく、1394ネットワークX 内の端末がトポロジーXにおけるルート端末やアイソク ロナス・リソース・マネージャ端末に割り当てられてい 50

【0288】このように、図30や図31のようなトポ ロジー情報を保持しているネットワーク接続装置Cは、 実際のシンクロナスパケットやアイソクロナスパケット の転送を行なう際には、2つの1394ネットワーク毎 に存在していた前述の第2の実施形態や第3の実施形態 に示したネットワーク接続装置における処理を1つのネ ットワーク接続装置内において行なうことによって、図 28のように接続した2つの1394ネットワーク間で のパケット転送処理を実行する。ただし、本実施形態に おいては、ネットワーク接続装置Cが2つの1394ネ ットワークを直接接続しているので、記憶するアドレス 情報などを削減することができるとともに、各々の13 94ネットワークから送出されたパケットのパケット変 換処理を行なう必要がなく、宛先端末アドレスや送信元 端末アドレスの値を書き直すだけでネットワーク接続機 能を提供することができるようになる。

58

【0289】6.1 アシンクロナスデータ転送 図32を参照して、本実施形態例のネットワーク接続装 置を用いた場合のアシンクロナスパケットの転送手順に ついて詳細に説明する。

【0290】図32では、図28に示した1394ネッ トワーク X内の1394端末2813から、1394ネ ットワークY内の1394端末2822へのWrit e. Requestパケットの転送と、それに対する、 1394端末2822から1394端末2813へのA ck. Completeパケットの転送の詳細を示して いる。また、図32で示されているパケット3201~ 3204は、各ネットワーク内で転送されているパケッ トを表している。

【0291】ここで、1394ネットワークX内の全て の1394端末は、図30に示したトポロジー情報(ト ポロジーX) から1394ネットワークY内の1394 端末の物理IDを除いたトポロジー情報を共有してい る。また、同様に、1394ネットワークY内の全13 94端末は、図31に示したトポロジー情報(トポロジ -Y) から1394ネットワークX内の1394端末の 物理IDを除いたトポロジー情報を共有している。これ によって、異なる1394ネットワーク間での通信を行 なう場合も、同じ1394ネットワーク内での通信を行 なう場合も、各1394端末は、同じように動作するこ とができる。ただし、ネットワーク接続装置Cが、図3 0および図31に示したトポロジー情報(トポロジー X、Y) を保持し、各1394ネットワークの間でのト ポロジー情報の違いを吸収 (エミュレート) する役目を 実行している。

【0292】まず、前述のように、1394プロトコル では、アシンクロナスデータの転送を行う際に、接続し ているバスの利用権を取得するためのアービトレーショ ン処理が実行される。本実施形態においては1394端

末2812が1394ネットワークXのルート端末にな っているので、1394端末2813は、まず、ルート 端末である1394端末2812に対してアービトレー ション処理を実行する(図32のステップS121)。 【0293】そして、バスの使用権を獲得した1394 端末2813は、1394 Specificatio n で規定されているアシンクロナスパケットのフォーマ ット (図11参照) にしたがって、1394端末282 2に対してデータ転送 (Write. Request) パケット3201を送出する(図10のステップS12 2)。この時に、1394端末2813からネットワー ク接続装置Cに転送されるアシンクロナスパケット32 01の送信先ID (DestinationID) フィ ールドにはトポロジーXで認識されている1394端末 2822の物理ID(B2[X])が書き込まれ、送信 元ID (Source ID) フィールドにはトポロジ ーXで認識されている1394端末2822の物理ID (A3 [X]) が書き込まれている。

【0294】次に、1394端末2813からのパケット3201を受けとったネットワーク接続装置Cは、パ20ケット3201の宛先端末が1394ネットワークX内の端末ではないので、パケット3201の宛先アドレスや送信元アドレスを、記憶しているトポロジーXを参照して、パケット3201の転送先の1394ネットワークYにおける物理IDへの書き換え処理を実行する。

【0295】具体的には、パケット3201の宛先端末の物理IDを、B2[X]からB2[Y]に書き換え、パケット3201の送信元端末の物理IDをA3[X]からA3[Y]に書き換える。このように、転送するパケットの宛先アドレスと送信元アドレスの書き換え処理 30を行なったネットワーク接続装置Cは、宛先アドレスと送信元アドレスを書き換えたパケット3202を、1394ネットワークY内でのアービトレーション処理(図32のステップS123)の後、宛先端末である1394端末2822(B2[Y])に転送する(図32のステップS124)。

【0296】この場合の、ネットワーク接続装置 C から 1394端末2822へのアシンクロナスパケットの転送は、先のネットワーク X でのアシンクロナスパケットの転送と同様に実行される。

【0297】また、前述のように、1394ネットワークにおいては、送信元端末から要求された何らかの処理が宛先端末において実行できたならば、今度は、宛先端末から送信元端末に対して、その処理が終了した旨を伝えるAck. Completeパケットを送り返す事になっている。このAck. Completeパケットの転送も上記の要求パケット(Requestパケット)の転送と同様に実行できる。

【0298】まず、宛先であった1394端末2822 からAck. Completeパケット3203を送出 50 60

するために、バスの使用権を獲得するためのアービトレーション処理が実行される(図32のステップS125)。バスの使用権を1394端末2822が取得したならば、1394端末2822からAck. Completeパケット3203が送出され(図32のステップS126)、そのパケット3203を、ネットワーク接続装置Cに転送する。

【0299】次に、パケット3203を受けとったネットワーク接続装置Cは、パケット3203の宛先端末が1394ネットワークY内の端末ではないので、パケット3203の宛先アドレスや送信元アドレスと、記憶しているトポロジー情報(トポロジーY)を参照して、パケット3203の転送先の1394ネットワークXにおける物理IDへの書き換え処理を実行する。具体的には、パケット3203の宛先端末の物理IDを、A3[Y]からA3[X]に書き換え、パケット3203の送信元端末の物理IDをB2[Y]からB2[X]に書き換える。

【0300】このように、転送するパケットの宛先アドレスと送信元アドレスの書き換え処理を行なったネットワーク接続装置Cは、宛先アドレスと送信元アドレスを書き換えたパケット3204を、1394ネットワークX内でのアービトレーション処理(図32のステップS127)の後、宛先端末である1394端末2813(A3[X])に転送する(図32のステップS128)。

【0301】この場合のネットワーク接続装置Cから1394端末2813へのアシンクロナスパケットの転送も、前述の場合と同様に実行される。

【0302】ここで、1394 Specificationにおいては、アシンクロナスパケットを転送する際の要求パケット(Requestパケット)を送出してから、Ack. Completeパケットが戻っているまでの時間を一定時間以内に抑えなければならないことになっている。ただし、Ack. Completeパケットの送出に時間がかかると判断された場合には、Ack. CompleteパケットがAck. PendingパケットやAck. Busyパケットを送り返し、処理が滞っている旨を通知するようになっている。

【0303】よって、本実施形態のように、ネットワーク接続装置Cを介してWrite.RequestパケットやAck.Completeパケットの転送を行なう場合には、ネットワーク接続装置CがあらかじめAck.PendingパケットやAck.Busyパケットを送り返しておく方法が考えられる。この方法は、第2の実施形態や第3の実施形態においても詳細に述べているので、ここでは省略する。

【0304】以上、アシンクロナスパケットの転送方式 のみを示したが、当然、本実施形態においても、第3の 実施形態のようなアイソクロナスパケットの転送が可能 - 61

であることは、明白である。

【0305】6.2 ネットワーク接続装置の内部構成 図33に、本実施形態に示したネットワーク接続装置C の内部構成の一例を示す。

【0306】ネットワーク接続装置Cには、1394ネットワークX内の1394端末とのデータ転送を行なうための1394バス制御処理部3306、1394プロトコル処理部3307とともに、1394ネットワークY内の1394端末とのデータ転送を行うための1394バス制御処理部3302、1394プロトコル処理部3303が存在する。

【0307】1394プロトコル処理部3307、3303は、1394 Specificationでいうところの、いわゆる物理レイヤ処理とリンクレイヤ処理とトランザクションレイヤ処理を実行する機能である。【0308】また、1394ネットワーク間を接続するための機能として、トポロジー記憶部3301、アドレス変換処理部3304、1394ブリッジング処理部3305が存在する。

【0309】まず、ネットワーク立ち上げ時に1394ネットワークX、Yの各々で認識されたトポロジー情報(トポロジーX0、Y0)は1394バス制御部3302、3306からトポロジー記憶部3301に転送される。また、各々の1394ネットワークにおいて、ポロジー記憶部3301に記憶しているトポロジー情報を基に、新たなトポロジー認識処理を実行する。その結果として認識される、各1394ネットワークのトポロジー情報(トポロジーX、Y)も1394バス制御処理部3302、3306からトポロジー記憶部3301に転送される。これによってトポロジー記憶部1201は、1394ネットワークX、Yの全てのトポロジー情報(トポロジーX0、Y0、X、Y)を入手できたことになる。

【0310】次に、1394ネットワークXからのアシンクロナスパケットの転送時の処理について述べる。まず1394ネットワークXから送られてくるアシンクロナスパケットは、1394プロトコル処理部3307で受信される。ここで、ネットワーク接続装置Cでは、1394ネットワークX以外のネットワークに属する1394端末が宛先端末であった場合には、その1394パ 40ケットを1304ブリッジング処理部3305に転送する。

【0311】1394ブリッジング処理部3305では、1394パケットの宛先端末や送信元端末の物理IDを、トポロジー記憶部3301内に記憶しているトポロジー情報(トポロジーX)を基に、宛先端末が属している1394ネットワークY内における物理IDに書き換える。また、宛先端末や送信元端末の物理IDを書き直した1394パケットを1394プロトコル処理部3303を介して1394ネットワークYに送出する。

62

【0312】逆に、1394ネットワークYから送られてくるアシンクロナスパケットは、1394プロトコル処理部3303で受信され、そのパケットの宛先端末が1394ネットワークY以外のネットワークに属する1394端末であった場合には、その1394パケットを1394プリッジング処理部3305に転送する。

【0313】1394ブリッジング処理部3305では、1394パケットの宛先端末や送信元端末の物理IDを、トポロジー記憶部3301内に記憶しているトポロジー情報(トポロジーY)を基に、宛先端末が属している1394ネットワークX内における物理IDを書き換える。また、宛先端末や送信元端末の物理IDを書き直した1394パケットを1394プロトコル処理部3307を介して1394ネットワークXに送出する。

【0314】上記のような処理によって、本実施形態のネットワーク接続装置 C内でのアドレス変換処理が実行できる。

[0315]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によるネットワーク接続装置を用いれば、複数の1394ネットワークに跨った通信を、それらの1394ネットワーク間に異なるネットワークが介在しても実行できるようになる。また、1394プロトコルでしか動作しない端末でも、上記のような1394ネットワーク以外の非1394ネットワーク内に属している端末であるかのようにエニレートする事で、1394プロトコルでしか動作しない端末でも、1394ネットワーク外の非1394端末との通信が行なえるようになる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のネットワーク接続装置を用いた家庭内 ネットワークの構成例を概略的に示した図。

【図2】本発明のネットワーク接続装置を用いた家庭内 ネットワークの詳細な構成例を示した図。

【図3】ネットワーク接続装置によるネットワークポロジー情報の通知手順の一例を示した図。

【図4】 ネットワーク接続装置によって記憶されている 1394ネットワークトポロジー情報の一例を示した概 今回

【図 5 】 ネットワーク接続装置毎に記憶されている 1 3 9 4 ネットワークトポロジー情報の詳細な内容の一例を示した図。

【図 6 】ネットワーク接続装置によって記憶されいてる 1394ネットワークトポロジー情報の詳細な内容の一 例を示した図。

【図7】ネットワーク接続装置によるネットワークトポロジー情報の通知手順の他の例を示した図。

【図 8 】 ネットワーク接続装置によって記憶されている 1 3 9 4 ネットワークトポロジー情報の詳細な内容の他 の例を示した図。

【図9】ネットワーク接続装置を用いて1394ネットワーク間をイーサネットを介して接続してアシンクロナスパケットを転送する場合の概念図(以下、第2の実施形態)。

【図10】ネットワーク接続装置を用いて1394ネットワーク間をイーサネットを介して接続した場合のアシンクロナスパケットの転送手順の一例を示した図。

【図11】1394ネットワーク上を転送されるアシンクロナスパケットのフォーマットの一例を示した図。

【図12】本発明の第2の実施形態に係るネットワーク接続装置の内部プロック構成の一例を示した図。

【図13】ネットワーク接続装置を用いて1394ネットワーク間をATMネットワークを介して接続してアイソクロナスパケットを転送する場合の概念図(以下、第3の実施形態)。

【図14】ネットワーク接続装置を用いて1394ネットワーク間をATMネットワークを介して接続した場合のアイソクロナスチャネルの設定手順の一例を示した図。

【図15】ネットワーク接続装置によって記憶されるコネクションテーブルの一例を示した図。

【図16】ネットワーク接続装置を用いて1394ネットワーク間をATMネットワークを介して接続した場合のアイソクロナスパケットの転送手順の一例を示した図。

【図17】ネットワーク接続装置を用いて1394ネットワーク間をATMネットワークを介して接続した場合のアイソクロナスパケットの転送手順の他の例を示した図。

【図18】1394ネットワーク上に転送されるアイソ クロナスパケットのフォーマットの一例を示す図。

【図19】第3の実施形態に係るネットワーク接続装置 の内部構成例を概略的に示した図。

【図20】ネットワーク接続装置を用いて、公衆網を介して1394ネットワークを接続した場合の全体構成の一例を示した図(以下、第4の実施形態)。

【図21】ネットワーク接続装置を用いて、公衆網を介して1394ネットワークを接続した場合のデータ転送 手順の一例を示した図。

【図22】ネットワーク接続装置を用いて、公衆網を介して1394ネットワークを接続した場合のデータ転送手順の他の例を示した図。

64

【図23】ネットワーク接続装置を用いて、公衆網を介して1394ネットワークを接続した場合にネットワーク接続装置が記憶している1394ネットワークトポロジーの概念図。

【図24】ネットワーク接続装置を用いて、1394ネットワークと公衆網に接続している画像サーバーを接続する場合の全体構成の一例を示した図(以下、第5の実施形態)。

【図25】ネットワーク接続装置を用いて、1394ネットワークと公衆網に接続している画像サーバーとの間にアイソクロナスチャネルを設定する際の手順の一例を示した図。

【図26】図25に示した手順に従ってコネクション/ チャネルが設定された際に、ネットワーク接続装置Aが 認識しているトポロジー情報の概念図の一例を示した 図。

【図27】ネットワーク接続装置を用いて、1394ネットワークと公衆網に接続している画像サーバーから画像データを受信する手順の一例を示した図。

20 【図28】ネットワーク接続装置を用いて、2つの13 94ネットワークを接続した場合のネットワークの全体 構成の一例を示した図(以下、第6の実施形態)。

【図29】ネットワーク接続装置によって記憶されているトポロジー情報の概念図。

【図30】ネットワーク接続装置によって記憶されている1394ネットワークトポロジー情報の詳細な内容の一例を示した図。

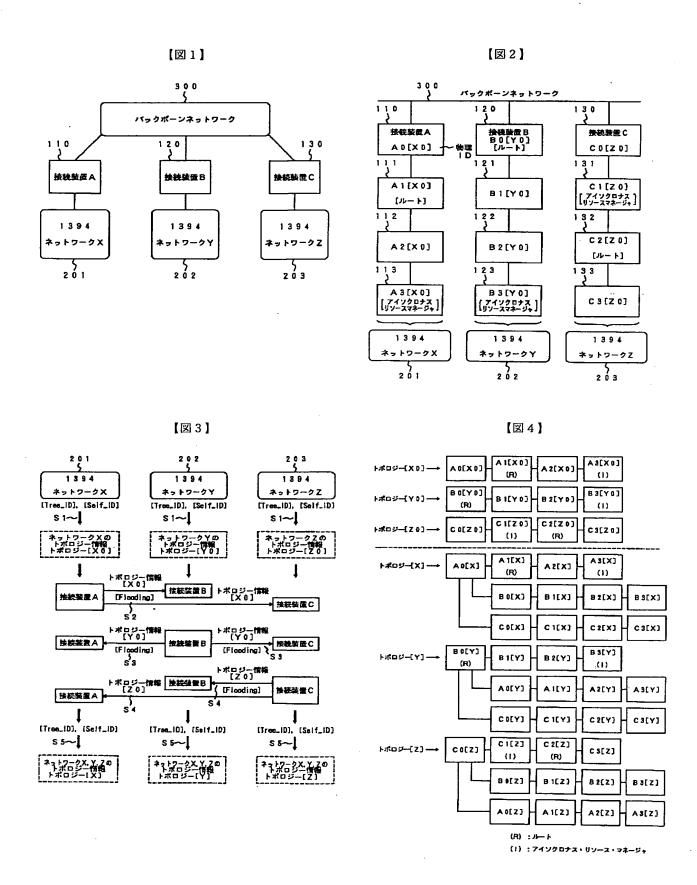
【図31】ネットワーク接続装置によって記憶されている1394ネットワークトポロジー情報の詳細な内容の 一例を示した図。

【図32】ネットワーク接続装置を用いて1394ネットワーク間を接続した場合のアシンクロナスパケットの 転送手順の一例を示した図。

【図33】第6の実施形態に係るネットワーク接続装置 の内部構成例を概略的に示した図。

【符号の説明】

110…ネットワーク接続装置A、120…ネットワーク接続装置B、130…ネットワーク接続装置C、201…1394ネットワークX、202…1394ネットワークX、202…1394ネットロークY、203…1394端末、121~123…1394端末、131~133…1394端末、131~133…1394端末、





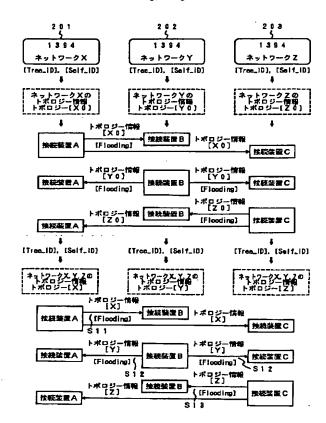
トポロジー[X0)						
粉集ID	西有 I D	原性 State	49を記力 Capability	ポート1	ポート2	#t-13	 8-B アドレス情報
A0[X0]	AO		(b)	載			A[B]
A1[X0]	A1	(R)	(b)	7	7		
A2[X0]	A2		(i r)	40	7		
A9[X0]	A3	(1)	(i r)	製			
Left m 25	V 0 7						

		F#EDD—[YO]												
Γ	物理ID	B有 I D	原性	(Action) Carelli lity	# } 1	#_ L2	# 6.9		8~B					
L	TO THE !	MH I	State			•			アドレス情報					
	B 0[X 0]	В0	(R)	(b)	チ				B[8]					
r	81[X0]	B 1		(t)	#2	子								
Γ	B 2[X 0]	B 2		(c)	製	7								
Γ	B 3[X 0]	B 8	(1)	(i t)	te									

		<u> </u>						·
トポロジー[Z 0]							
#ppe i D	御育 I D	腐性	规理能力		ポート2			B-B
		State	Capability	~ ─FI	W-12	W-1.2		アドレス情報。
C0[X0]	CO		(b)	80				C[B] -
C 1[X 0]	CI	(1)	(ir)	200	7			
C 2[X 0]	CS	(RO	(b)	7	7			
C3[X0]	C 3		(1)	88 .				

- (R): //--}
- (1):アイソクロナス・リソース・マネージャ
- (r):Repeater Capability リピータ処理性力
- (t):Transaction Canability トランザクション**が変配**力
- (i): leochronous Capability アイソクロナス処理能力
- (c):Cycle Mester Capability サイクル・マスタ処理能力
- (ir): Isochronoura Resource Capebility アイソクロナス・リソース・マネージャ 95回記力
- (b):Bus Mester Capability バス・マスタ知識能力

【図7】



【図6】

トポロジー[X]

物理ID	固有ID	具性 State	処理能力 Capability	ポート1	ポート2	ポート3		他の1394	B-B アドレス情報
A0[X]	A O		(b)	親	7	7		A0[X0]	A[B]
A1[X]	A 1	(R)	(b)	子	7	Ť T		A I [X D]	
A 2 [X]	A2		(i r)	親	7	<u> </u>		A 2 [X 0]	
[X] E A	A 3	(1)	(i r)	親				A3[X0]	
B0[X]	B 0		(i)	模	子			B0[Y0]	8[B]
B1[X]	Bl		(t)	報	子			B1[Y0]	
B 2 [X]	B 2		(i)	权	7			B2[Y0]	
B 3[X]	В3		(i)	权				B3[Y0]	
C0[X]	CO		(1)	叔	7			C0[Z0]	C[B]
C1[X]	CI		(1)	权	チ			C1[Z0]	
C2[X]	C 2		(1)	親	7			C2[Z0]	
C3[X]	C3		(1)	頼		1	i	C3[Z0]	

- (R):ルート
- (1):アイソクロナス・リソース・マネージャ
- (r):Repeater Capability リピータ処理能力
- (1): Transaction Capability トランザクション処理能力(i): Isochronous Capability アイソクロナス処理能力
- (c): Cycle Master Capability サイクル・マスタ処理能力
- (ir): isochronours Resource Capability
 - アイソクロナス・リソース・マネージャ処理能力
- (b): Bus Master Capability バス・マスタ処理能力

【図8】

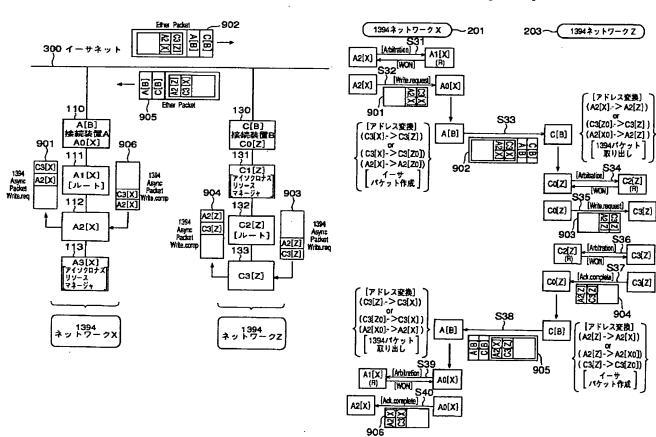
トポロ	ジー	[X]
-----	----	-----

物理ID	固有iD	属性 State	処理能力 Capability	ポート1	ポート2	ボート3		1394 Y	1394 Z	B-B アドレス情報
A 0 [X]	AO		(b)	超	于	7		A0[Y]		A[B]
A1[X]	A 1	(R)	(b)	子	7				A1[Z]	
A2[X]	A 2		(i r)	収	7			A2[Y]	A 2 [Z]	
A3[X]	A 3	(1)	(i r)	复				A3[Y]	A3[Z]	
B0[X]	BO		(i)	组	7			B 0[Y]	B 0 [Z]	B[8]
B1[X]	B1		(t)	親	子			B1[Y]	B1[Z]	
B 2 [X]	B 2		(i)	28	7			B 2[Y]	B 2 [Z]	
B3[X]	B 3		(i)	親				B3[Y]	B 3 [Z]	
C0[X]	CO		(i)	観	子		-	C0[Y]		C[B]
CI[X]	C1	_	(i)	訊	7			C1[Y]	C1[Z]	
C 5 [X]	C 2		(1)	靓	7			C 2 [Y]		
C 3 [X]	C 3		(1)	報				C3[Y]		

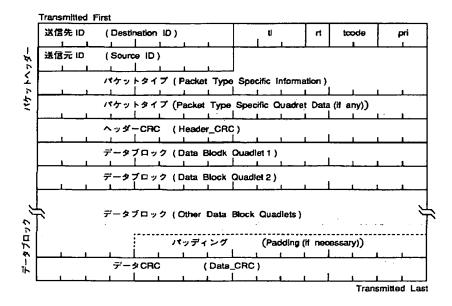
- (R):ルート
- (1):アイソクロナス・リソース・マネージャ
- (r): Repeater Capability リピータ処理能力
- (t): Transaction Capability トランザクション処理能力
- (i): Isochronous Capability アイソクロナス処理能力
- (c):Cycle Master Capability サイクル・マスタ松理能力 (ir):Isochronours Resource Capability
 - アイソクロナス・リソース・マネージ+処理能力
- (b): Bus Master Capability バス・マスタ処理能力

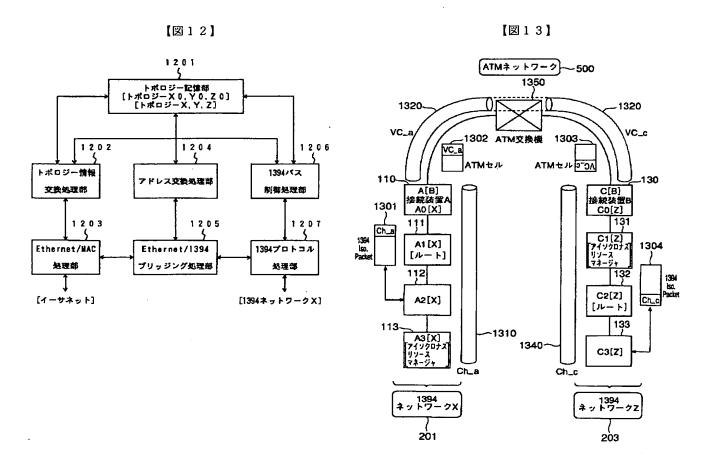


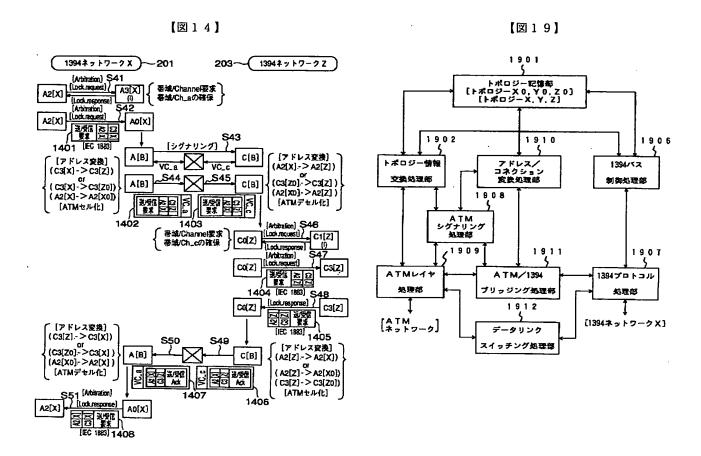
【図10】



【図11】



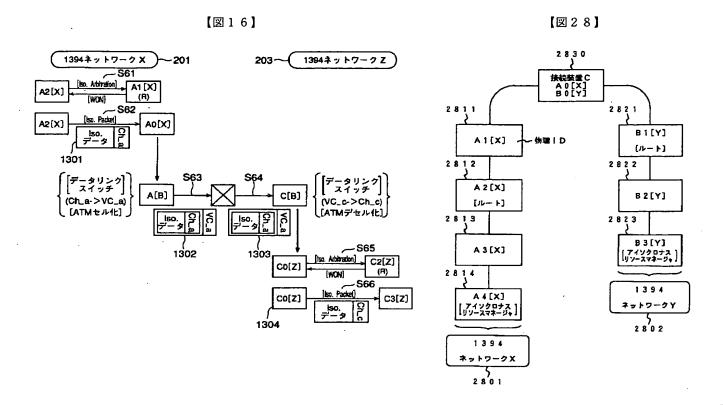


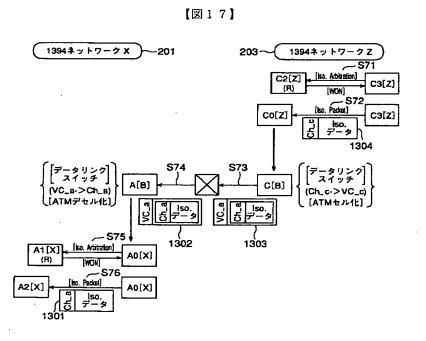


【図15】

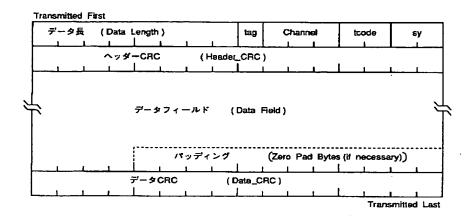
lso. Ch	带域	ソース (Source)	デスティネーション (Destination)	ソース (Source) 物理 I D	デスティネーション (Destination) 物理 I D	対応 VPI/VCI
1	10Mbps	A0[X]	A 2 [X]	-	-	_
5	5 Mbps	B1[X]	A 3 [X]	B [Y] B [Y 0]	A 3 [X]	VP -a VC =p
7	20Mbps	A1[X]	A0[X]	_	-	_
9 (Ch_a)	15Mbps	A2[X]	C 3 [X]	A 2 [X] A 2 [X 0]	C3[Z]	VPI=b (VC_a)
	•		:		:	
1 .						

(b)	Iso. Ch	带域	ソース (Source)	デスティネーション (Destination)	ソース (Source) 物理 ID	デスティネーション (Destination) 物理 I D	対応 VPI/VCI
	2	20Mbps	C1[Z]	C3[Z]		_	_
	(Ch_c)	15Mbps	A2[Z]	C3[Z]	A2[X] A2[X0]	C3[Z]	VPI=a (VC_c)
	6	10Mbps	C 2 [Z]	C 2 [Z]		_	_
	•	•	•	•		•	•
ĺ		:	:	:		:	•

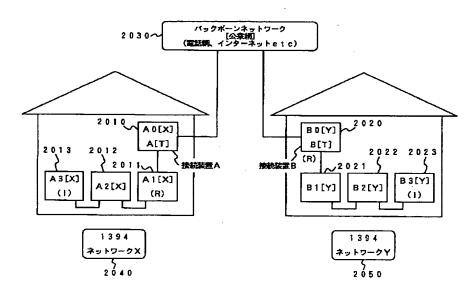




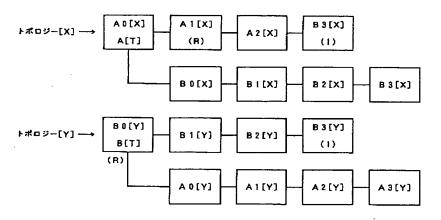
【図18】

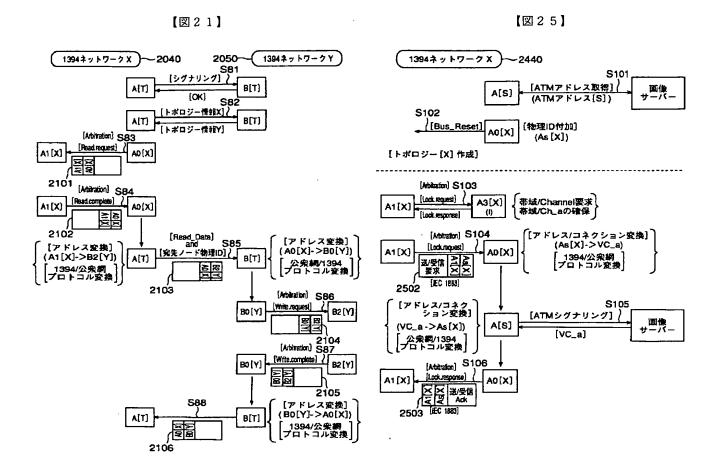


【図20】

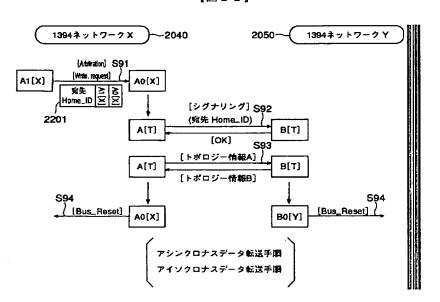


【図23】

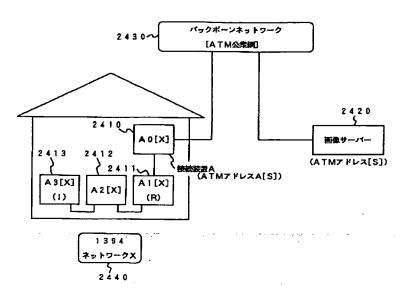




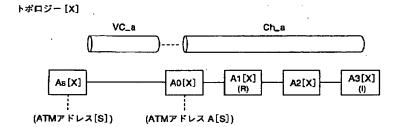
【図22】



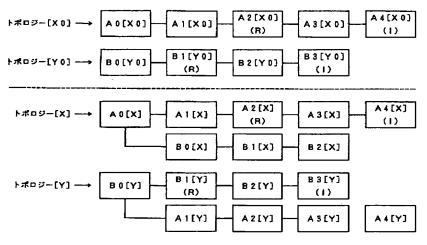
【図24】



【図26】

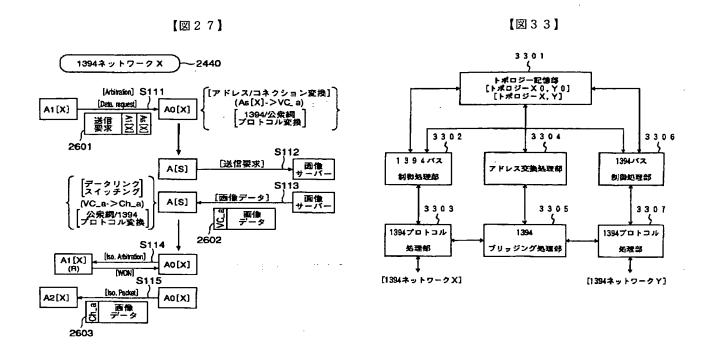


【図29】



(R):ルート

(1):アイソクロナス・リソース・マネージャ



【図30】

トポロジー[x]
(金田)	思本

物理ID	固有ID	展性 State	処理能力 Capability	ポートリ	ポート2	ポート3		1394 Y
A 0 [X]	С		(b)	載	7		-	B0[Y]
A 1 [X]	A 1		(i r)	榖	7			A1[Y]
A 2 [X]	A 2	(R)	(b)	7	子			A 2 [Y]
A 3 [X]	A 3		(1 r)	寂	子			A3[Y]
A 4 [X]	A 4	(1)	(i r)	親				A 4 [Y]
B1[X]	B 1		(t)	氦	7			B1[Y]
B 2 [X]	B 2		(1)	额	子			B 2 [Y]
B 3 [X]	В 3		(i)	觏				B3[Y]

(R): ルート

- (r):Repeater Capability リピータ処理能力
- (|):アイソクロナス・リソース・マネージャ
- (t): Transaction Capability トランザクション処理能力
- (i): Isochronous Capabiflty アイソクロナス処理能力
- (c): Cycle Master Capability サイクル・マスタ処理能力
- (ir): Isochronours Resource Capability

アイソクロナス・リソース・マネージ+ 処理能力

(b): Bus Waster Capability バス・マスタ処理能力

【図31】

トポロジー[Y]

物理ID	国有ID	具性 State	処理能力 Capability	ポート1	ポート2	ポート3	 1394 X
B0[Y]	С		(b)	榖	7		A 0 [X]
A1[Y]	Al		(i)	親	7		A1[X]
A 2 [Y]	A 2		(i)	裁	7	1	 A 2 [X]
A3[Y]	A 3		(1)	权	7		 A 3 [X]
A4[Y]	A 4		(i)	報			A 4 [X]
B1[Y]	B 1	(R)	(b)	7	7		B1(X)
B2[Y]	B 2		(11)	叔	子		B 2 [X]
B3[Y]	B 3	(1)	(ir)	觀			 B 3 [X]

(R):ルート

- (r):Repeater Capability リピータ処理能力
- (1): アイソクロナス・リソース・マネージャ
- (t):Transaction Capability トランザクション処理能力
- (i): Isochronous Capability アイソクロナス処理能力
- (c): Cycle Master Capability サイクル・マスタ処理能力
- (ir): Isochronours Resource Capability

アイソクロナス・リソース・マネージャ処理能力

(b): Bus Waster Capability パス・マスタ処理能力

【図32】

